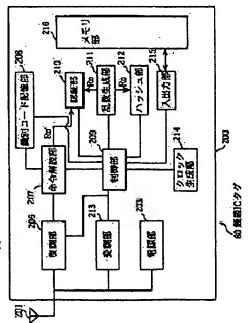


(54) INFORMATION STORAGE MEDIUM, NON-CONTACT IC TAG, ACCESS DEVICE, ACCESS SYSTEM, LIFE CYCLE MANAGEMENT SYSTEM, INPUT /OUTPUT METHOD AND ACCESSING METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a non-contact IC tag to store secret information by every stages in a life cycle from production to abolishment and an access device capable of secretly reading/wiring information to the non-contact IC tag by each stage.

SOLUTION: A memory part 216 is provided with the same number of stage storage areas as the number of stages, each stage storage area is identified by a secret stage identifier, a control part 209 secretly receives an access identifier from the access device via an antenna part 201, a switching part, an impedance switching part, a demodulating part 206 and an instruction decoding part 207, decides whether the secretly received access identifier correctly identifies one of the stage storage areas, receives access information from the access device when it is decided that correct identification of a single stage storage



area is made and an input/output part accesses the stage storage area based on the received access information.

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001 - 307055 (P2001 - 307055A)

(43)公隔日 平成13年11月2日(2001.11,2)

(51) Int CI. ⁷		設別記号		FI			Ť	7Jト*(参考)
G06K	19/073			B 4 2 D	15/10		521	2 C 0 0 5
B42D	15/10	5 2 1		G06K	17/00		F	5 B O 3 5
G06K	17/00						L	5B058
		,					Ę	
					19/00		P	
		÷	審査前求	大師 宋 師 木	茂項の数25	OL	(全43頁)	最終耳に较く

(21)出願番号	特顏2000-388796(P2000-388796)	(71)出顧人	000005821
(22) 山原日	平成12年12月21日(2000, 12, 21)		松下電器產業株式会社 大阪府門真市大字門真1006番地
		(72)発明者	玉井 减一郎
(31) 優先権主張番号	特願平11-373880		大阪府高槻市幸町1番1号 松下電子工業
(32) 優先日	平成11年12月28日(1999, 12, 28)	1	株式会社内
(33) 優先權主張国	日本(JP)	(72)発明者	道坂 作一
(31) 優先権主張番号	特閣2000-37134(P2000-37134)		大阪府商楊市幸町1番1号 松下電子工業
(32) 優先日	平成12年2月15日(2000.2.15)		株式会社内
(33) 優先権主張国	日本 (JP)	(74)代壁人	100090446
	·		弁理士:中島 可明

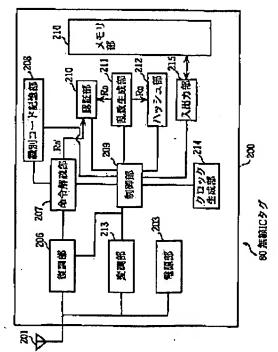
最終質に続く

(54) 【発明の名称】 情報記憶媒体、非接触 I Cタグ、アクセス装置、アクセスシステム、ライフサイクル管理システム、入出力方法及びアクセス方法

(57)【要約】

【課題】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージ毎に秘密の情報を記憶する非接触 I C タグに対してステージ毎に秘密に情報を読み書きできるアクセス装置とを提供する。

【解決手段】 メモリ部216は、ステージ数と同数のステージ記憶領域を有し、各ステージ記憶領域は、秘密のステージ識別子により識別され、制御部209は、アンテナ部201、切換部、インピーダンス切換部、復割部206、命令解読部207を介して、アクセス識別子をアクセス装置から秘密に受信し、秘密に受信した前記アクセス識別子が前記複数個のステージ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別するか否かを判断し、正しく識別すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信し、人出力部は、受信したアクセス情報に基づいて、ステージ記憶領域へのアクセスを行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記憶媒体であって、

複数の記憶領域を有する記憶手段と、

各記憶領域を識別する領域識別子を格納している格納丁 段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記格納子段に格納されている領域識別子のいずれかと一致するか否かを判断す 10 る判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別される記憶領域へのアクセスを行う入出力手 段とを備えることを特徴とする情報記憶媒体。

【請求項2】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不理発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグであって、

前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数例のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信するアクセス情報を信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力手段とを備えることを特徴とする非接触 I Cタ グ。

【請求項3】 前記秘密受信手段は、

第1認証子を生成し、生成した第1認証子を前記アクセス装置へ出力する認証子出力手段と、

前記アクセス識別子を暗号化鍵として用いて、出力した の近傍に備えられ 前記第1認証子に暗号アルゴリズムが描されて生成され 40 非接触「Cタグ。 た第2認証子を前記アクセス装置から取得する取得手段 【請求項10】 と、 ほせて基準制

前記複数のステージ識別子を暗号化鍵として用いて、生成した前記第1認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗号アルゴリズムを施して、複数の第3認証子を生成する暗号手段とを含み、

前記判断手段は、取得した第2認証子が生成した複数の 第3認証子のうちのいずれか1個と一致するか否かを判 断し、一致する場合に、受信した前記アクセス識別子が 前記談別子記憶手段に格納されているステージ識別子の 50 いずれかと 致すると判断し、

前記人出力手段は、前記アクセス識別子により識別されるステージ記憶領域として、前記第2認証子に一致する第3認証子を生成する際に暗号化鍵として用いられたステージ識別子により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行うことを特徴とする請求項2記載の非接触ICタグ。

【請求項4】 前記認証子出力手段は、ランダムに第1 認証子を生成することを特徴とする請求項3記載の非接 傾10タグ。

【請求項5】 前記秘密受信予段は、

時分割多重された通信チャネルのうち、1個の通信チャネルを選択するチャネル選択手段と、

選択された前記道信チャネルを介して、アクセス識別子 を秘密に受信する識別了受信手段とを含むことを特徴と する請求項4に記載の非接触ICタグ。

【請求項6】 前記チャネル選択手段は、時分割多重された通信チャネルのうち、1個の通信チャネルをランダムに選択することを特徴とする請求項5に記載の非接触 1 C ダグ。

【請求項7】 前記記憶手段は、さらに、共有識別了により識別される共有記憶領域を有し、

前記識別子記憶手段は、さらに、前記共有識別子を記憶 しており、

前記判断手段は、さらに、受信した前記アクセス識別 が前記識別子記憶手段に記憶されている共有識別子と一致するか否かを判断し、

前記アクセス情報受信手段は、さらに、一致すると判所 される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受 30 信し、

前記入出力手段は、さらに、受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス議別子により識別される共有記憶 領域へのアクセスを行うことを特徴とする請求項2記載 の非接触1Cタグ。

【請求項8】 前記非接触 I C タグが行する不揮発性メ モリは、ヒューズメモリであることを特徴とする請求項 2記載の非接触 I C タグ。

【請求項9】 前記物品の表面に備えられたロゴタイプの近傍に備えられることを特徴とする請求項2に記載の 非接触 I C タグ。

【請求項10】 前記記憶手段にてデータを記憶する際に、併せて時刻情報を記憶する時刻情報記憶手段を備えることを特徴とする請求項2に記載の非接触ICタグ。

【請求項11】 前記記憶手段は、データを上書きできない第1のメモリ部と、

データを上書きできる第2のメモリ部とを有することを 特徴とする請求項2に記載の非接触1 C タグ。

【請求項12】 前記記憶手段は、さらに、拡張記憶領 域を有し、

0 拡張記憶領域以外の記憶領域において空き容量不足によ

りデータを記憶できないときは、前記拡張記憶前域に記 **穏することを特徴とする請求項2に記載の非接触10夕** グ。

【請求項13】 前記記憶手段が空き容量不足によりデ 一タを記憶できない場合、前記時刻情報がもっとも占い データを削除して、空き容量を増加させる記憶整理手段 を備えることを特徴とする請求項10に記載の非接触1 Cタグ。

【請求項14】 マスタ識別子を記憶するマスタ識別子 記憶手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記マスタ識別子記憶手 段に記憶されているマスタ識別子と一致するか否かを判 断するマスタ識別子判断手段と、

前記マスタ識別子判断手段が一致すると判断した場合 に、前記アクセス装置からマスタアクセス情報を受信す。 るマスタアクセス情報受信手段と、

前記マスタアクセス情報に基づいて、所定のステージ記 「意領域へのアクセスを行う入山力手段とを、更に、備え ることを特徴とする請求項2に記載の非接触1℃タグ。

【請求項15】 入院から退院に至るまでの病院の療養 20 サイクルにおける複数のステージを経由する大院患者に 付され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に 読み書き可能な非接触10タグであって、

前記療養サイクルを構成するステージ数と同数のステー ジ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステ ージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 30 憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否 かを判断する判断手段と、

致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス語別で により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 人出力手段とを備えることを特徴とする非接触ICタ 4.

【請求項1.6】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する高級ブランド品 40 前記非接触**ICタグから第1認証子を受信する認証子**受 に付され、不振発性メモリを有し、電波を用いて非接触 に読み苔き可能な非接触ICタグであって、

前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステ ージ記憶領域を有する記憶手段と、

前記役数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステ ージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別了記憶手段に記 位されているステージ識別子のいずれかと一致するか否 50 かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、 受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により説別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う - 入出力手段とを備えることを特徴とする非接触 T-C タ げ。

【請求項17】 不揮発性メモリにより構成され秘密の 識別子によりそれぞれ識別される複数個の記憶領域を有 10 し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記憶媒体 に対して情報を送受信するアクセス装置であって、 アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段と、 前記アグセス識別子を暗号を用いて秘密に前記情報記憶 製体に対して送信する秘密送信手段と、 前記情報記憶媒体により、秘密に送信した前記アクセス

識別子が前記情報記憶媒体が有する複数個の記憶領域う ちの1個の記憶領域を正しく識別すると判断される場合 に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信手 段とを備えることを特徴とするアクセス装置。

【論求項18】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成され秘密の識別子によりそれ ぞれ談別されライフサイクルを構成するステージ数と国 数のステージ記憶領域を打し、電波を用いて非接触に読 み書き可能な非接触10タグに対して情報を送受信する アクセス装置であって、

アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段と、 前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触! Cタグに対して送信する秘密送信手段と、

前記非接触 I C タグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が前記非接触1Cタグが有する複数個のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく護則 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信手段とを備えることを特徴とするア クセス装置。

【請求項19】 前記非接触10タグは、前記複数個の ステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を 記憶しており、

前記秘密送信手段は、

信手段と、

前記アクセス識別子を暗号鍵として用いて、受信した前 記第1認証子に暗号アルゴリズムを施して第2認証子を 生成し、生成した第2認証子を前記非接触「Cタグへ田 力する認証子出力手段とを備え、

前記アクセス情報送信手段は、前記非接触ICタグによ り、前記複数のステージ識別子を暗号化鍵として用い て、前紀第1認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗号 アルゴリズムを施して、複数の第3試証子が生成され、 出力された前記第2記証子が生成した複数の第3記証子

のうちのいずれか1個と一致するか否か判断され、一致 する場合に、前記アクセス識別子が前記複数個のステー ジ記億領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断されるときに、さらにアクセス情報を送信す ることを特徴とする請求項18記載のアクセス装置。

【請求項20】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成され秘密のステージ識別子に よりそれぞれ識別されラインサイクルを構成するステー 接触に読み書き可能な非接触10タグに対して情報を送 受信するアクセス装置であって、

アクセス識別子を受け付ける識別子受付手段と、

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触し Cタグに対して送信する秘密送信手段と、

前記非接触丁Cタグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が前記非接触ICタグが有する複数個のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく認知 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信手段とを備えることを特徴とするア 20 クセス装置。

【請求項21】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成されライフサイクルを構成す るステージ数と同数のステージ記憶領域を備え、電波を 用いて非接触に読み書き可能な非接触1Cタグと前記非 接触ICタグに対して情報を送受信するアクセス装置と から構成されるアクセスシステムであって、

請求項2記載の非接触 J C タグと。

請求項1.7記載のアクセス装置とから構成されることを 30 特徴とするアクセスシステム。

【請求項22】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成されライフサイクルを構成す るステージ数と同数のステージ記憶領域を備え、電波を 用いて非接触に読み書き可能な非接触 I C タグと前記非 接触ICタグに対して情報を送受信するアクセス装置と から構成されるアクセスシステムであって、

請求項3記載の非接触10タグと、

請求項18記載のアクセス装置とから構成されることを「相」 特徴とするアクセスシステム。

【請求頃23】 不揮発性メモリを有し、電波を用いて 非接触に読み書き可能な非接触ICタグが付された物品 が、生産から廃棄に至るまでの複数ステージを流過する 物品ライフサイクルにおいて、ステージ毎に設けられた。 アクセス装置により前記非接触ICタグにアクセスする ことにより、前記物品を管理するライフサイクル管理シ ステムであって、

請求項2記載の非接触10タグと、

請求項17記載のアクセス装置とを含み、

ステージ毎に設けられたアクセス装置により、前記非接 触ICタグが有し、当該ステージに対応する1のステー ジ記憶領域にのみアクセスすることにより、前記物品を 管理することを特徴とするライフサイクル管理システ

【請求項24】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不抑発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き 可能であり、前記ライフサイクルを構成するステージ数 ジ数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非 10 と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と前記複数 何のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別 子を記憶している識別子記憶手段とを備える非接触IC タグにより用いられる入川力方法であって、

> 外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信ステップと、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否 かを判断する判断ステップと、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信ステップと、 受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス證別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 人出力ステップとを含むことを特徴とする入出力方法。 【請求項25】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成され秘密のステージ識別子に よりそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステー ジ数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非 接触に読み書き可能な非接触ICタグに対して情報を送 受信し、アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段 を備えるアクセス装置により用いられるアクセス方法で あって、

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触1 Cタグに対して送信する秘密送信ステップと、

前記非接触ICタグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が前記非接触ICタグが有する複数側のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信ステップとを含むことを特徴とする アクセス方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、家庭電化製品等の電子 機器、車、食品、住宅、衣服、雑貨等の様々な物品の生 産工程等、複数のステージを流通する物品に非接触IC タグを付し、当該非接触「Cタグにアクセスすることに より前記物品を管理する技術に関する。

[0002]

【従来の技術】物品の生産から廃棄に至るまでのいわゆ 50 るライフサイクルにおいて、製品の稼働状況や観歴情報

を収集し、この情報を利用して物品を管理するアイデア が提案されている。例えば、特問平10-222568 号公祖によると、ライフサイクル全体での低コスト化を 実現するために、製品の製造時、使用時、メンテナンス 時に型器・製造番号などの識別情報、材質情報、稼働情 組、エラー情報、メンテナンス情報を、各製品、部品毎 に入力し、人力された情報を記憶し、記憶された情報を 読み出して、製造、メンテナンス、回収、中古販売など の各ステージで判断し、評価するシステムが開示されて

【0003】また、特開室11-120308号公報に よると、製品機器に関する履歴情報が製品と一体的に記 億されるようにした短期情報記憶装置が開示されてい **3**。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、従来技 旅によると、製品に関する情報を製品に付加し、製品と 情報とを一体として、ライフサイクルを構成する各ステ ージを流通させることができ、製造、メンテナンス、何 有し自由に利用することができるものの、製品に付加さ れた情報は誰でも利用できるので、各業者は、秘密の情 報を製品に付加することができないという問題点があ る。このため、製品と製品に関する情報とを一体とし て、ライフサイクルを流通させる技術が現実に普及しな い原因の一つとなっている。

【0005】本発明は、上記の問題点を解決するため に、情報記憶媒体又は非接触1Cタグが付された物品が 複数ステージを流過する場合において、ステージ毎の移 密の情報を記憶することができる情報記憶媒体及び非接 30 触ICタグ、前記非接触ICタグに対してステージ毎に 秘密に情報を読み書きすることができるアクセス装置、 非接触ICタグとアクセス装置とから構成されるアクセ スシステム、非接触ICタグとステージ句に設けられる アクセス装置とを含むライフサイクル管理システム、非 接触ICタグで用いられる人出力方法及びアクセス装置 で用いられるアクセス方法を提供することを目的とす る,

[0006]

【課題を解決するための手段】本発明は、不揮発性メモ 40 リを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記 信媒体であって、複数の記憶領域を行する記憶手段と、 各記憶領域を該別する識別子を格納している格納手段 と、外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別 子を秘密に受信する秘密受信手段と、受信した前記アク セス識別子が前記格納手段に格納されている識別子のい ずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、一致す ると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス 情報を受信するアクセス情報受信手段と、受信したアク

れる記憶領域へのアクセスを行う入出力手段とを備え

【0007】この構成によると、秘密に受信したアクセ ス識別子により識別される記憶領域に対して、アクセス 装置はアクセスすることができるので、1個の情報記憶 媒体を複数の目的において共用できるという効果があ る。また、木発明は、生産から廃棄に至るまでのライブ サイクルにおける複数のステージを流通する物品に付き れ、不採発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み 10 書き可能な非接触 I C タグであって、前記ライフサイク ルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有 する記憶手段と、前記複数個のステージ記憶領域をそれ ぞれ識別するステージ識別子を記憶している識別子記憶 手段と、外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス 識別子を秘密に受信する秘密受信手段と、受信した前記。 アクゼス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されている。 ステージ識別子のいずれかと一致するか否かを判断する 判断手段と、一致すると判断される場合に、前記アクセー ス装置がらアクセス情報を受信するアクセス情報受信手 収、中古販売などの各ステージで製品に関する情報を共 20 段と、受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス 識別子により識別されるステージ記憶領域へのアクセス を行う入出力手段とを備える。

> 【0008】この構成によると、秘密に受信したステー ジ識別子により識別されるステージ記憶領域に対して、 アクセス装置はアクセスすることができるので、生産か ら廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステ ージにおいて、1個の非接触1℃タグを、共用できると いう効果がある。ここで、前記秘密受信手段は、第1認 証子を生成し、生成した第1認証子を前記アクセス装置 へ出力する認証子出力手段と、前記アクセス識別子を暗 号化鍵として用いて、出力した前記第1認証子に暗号ア ルゴリズムが施されて生成された第2認証子を前記アク セス装置から取得する取得手段と、前記複数のステージ 識別子を暗号化趾として用いて、生成した前記第1訟証 子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗号アルゴリズムを施 して、複数の第3認証子を生成する暗号手段とを含み、 前記判断手段は、取得した第2認証子が生成した複数の 第3認証子のうちのいずれか1個と一致するが否かを判 所し、一致する場合に、受信した前記アクセス識別子が 前記識別了記憶手段に格納されているステージ識別子の いずれかと一致すると判断し、前記入山力手段は、前記 アクセス識別子により識別されるステージ記憶領域とし て、前記第2認証子に一致する第3認証子を生成する際 に暗号化鍵として用いられたステージ識別子により謎別 されるステージ記憶領域へのアクセスを行うように構成 してもよい。

【0009】この構成によると、非接触 L C タグは、ス テージ識別子を送信されることなく、アクセス装置を認 証するので、ステージ識別子が外部に漏れることがない セス情報に基づいて、前記アクセス餞別子により證別さ 50 という効果がある。ここで、前記認証予出力手段は、ラ

ンダムに第1認証子を生成するように構成してもよい。 【0010】この構成によると、非接触ICタグは、ラ ンダムに認証子を生成するので、過去の通信により、ス テージ識別子が外部に漏れることがないという効果があ る。ここで、前記秘密受信手段は、時分割多重された通 信チャネルのうち、1個の通信チャネルを選択するチャ ネル選択手段と、選択された前記通信チャネルを介し て、アクセス識別子を秘密に受信する識別子受信手段と を含むように構成してもよい。

【0011】この構成によると、非接触10タグは、時 10 応じて書き込むことができる。 分割多重された通信チャネルを用いて、アクセス装置と 近点を行うので、アクセス装置は、同一時間帯におい て、複数の非接触ICタグと适信を行うことができると いう効果がある。ここで、前記チャネル選択手段は、時 分割多重された通信チャネルのうち、1個の通信チャネ ルをランダムに選択するように構成してもよい。

【0012】この構成によると、非接触「Cタグは、ラ ンダムに時分割された過信チャネルを選択するので、非 接触ICタグ同士で通信チャネルが重なる可能性が少な らに、共有識別子により識別される共有記憶領域を有 心、前記識別子記憶手段は、さらに、前記其有識別子を 記憶しており、前記判断手段は、さらに、受信した前記 アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されている 共有識別子と一致するか否かを判断し、前記アクセス情 **製受信手段は、さらに、一致すると判断される場合に、** 前記アクセス装置からアクセス情報を受信し、前記入出 力手段は、さらに、受信したアクセス情報に基づいて、 前記アクセス識別子により識別される共有記憶領域への アクセスを行うように構成してもよい。

【ロロ13】この構成によると、非接触1℃タグは、共 有識別子により識別される共有餘域を有しているので、 複数のステージにおいて、同じ情報を共用できるという 効果がある。ここで、前記非接触1Cタグが有する不慣 発性メモリは、ヒューズメモリであるとしてもよい。

【0014】この構成によると、データの改竄を防ぐこ とができる。本発明の非接触ICタグは、前記物品の表 面に備えられたロゴタイプの近傍に備えられるとしても よい。これにより、非接触ICタグは外部から目立つこ とが無くなり、製品の外観を狙なうことはない。また、 情報記憶媒体の所在を統一することができ、ライフサイ クルの各工程において、非接触ICタグの所在を明確に することができる。

【0015】さらに、前記記憶手段にてデータを記憶す る際に、併せて時刻情報を記憶する時刻情報記憶手段を 備えるとしてものよい。これにより、物品情報をメモリ に書き込むときにメモリが不足しても、物品情報が、年 月日および時刻の情報を有しているので、最古の物品情 報を自動で削除したり、リーダライタに物品情報のリス

て物品情報を削除することで、新規の物品情報をメモリ に書き込むことができる。

【0.0 1:6】さらに、他記記憶手段は、データを上書き できない第1のメモリ部と、データを上書きできる第2 のメモリ部とを有するとしてもよい。これにより、消去 すべきでない、例えば製品のID情報などの基本情報 は、消去できない第1のメモリ部に書き込んでおき、消 去しても問題がない情報、あるいは一時的に書き込んだ 情報は、消去可能な第2のメモリ部に使用名の必要性に

【0017】さらに、前記記憶手段は、さらに、拡張記。 憶領域を有し、拡張記憶領域以外の記憶領域において空 き容量不足によりデータを記憶できないどきは、前記拡 張記憶領域に記憶するとしてもよい。これにより、物品 情報をメモリに書き込むときにメモリが不足しても、予 め用意された拡展記憶領域に新規の物品情報を書き込む ことができる。

【0018】また、前記記憶手段が空き容量不足により データを記憶できない場合、前記時刻情報がもっとも古 くなるという効果がある。ここで、前記記憶手段は、さっぴーいデータを開除して、空き容量を増加させる記憶整理手 段を購えるとしてもよい。これにより、新たにデータを メモリに古き込むときに空き容量が不足しても、メモリ に格納されたデータに添付された時刻情報を参照して最 も古いデータを自動削除するので、新規データをメモリ に書き込むことができる。

> 【0019】また、マスタ識別子を記憶するマスタ識別 子記憶手段と、受信した前記アクセス識別子が前記マス タ識別子記憶手段に記憶されているマスタ識別子と一致 するか否かを判断するマスタ識別子判断手段と、前記マ 30 スタ識別子判断手段が一致すると判断した場合に、前記 アクセス装置からマスタアクセス情報を受信するマスタ アクセス情報受信手段と、前記マスタアクセス情報に基 づいて、所定のステージ記憶領域へのアクセスを行う入 出力手段とを、更に、備えるとしてもよい。

【0020】これにより、非公開情報を強制的に公開さ せる必要が生じた場合、例えば非接触ICタグを付与さ れた物品に不具合が生じ、その責任の所在を明らかにし なければならないような場合に、マスタ識別子を用いて 情報の公開を促すことができる。また、本発明は、入院 40 から退院に至るまでの病院の癌態サイクルにおける複数 のステージを経由する入院患者に付され、不揮発性メモ リを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触 【Cタグであって、前記流益サイクルを構成するステー ジ数と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と、前 記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステー ジ識別子を記憶している識別子記憶手段と、外部のアク セス装置から暗号を用いてアクセス識別子を秘密に受信 する秘密受信手段と、受信した前記アクセス識別子が前 記識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のい トを送信し、リーダライタの使用者の応答により選択し 50 ずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、一致す

ると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス 情報を受信するアクセス情報受信手段と、受信したアク セス情報に基づいて、前記アクセス識別子により識別さ れるステージ記憶領域へのアクセスを行う入出力手段と を備える。

【0021】この構成によると、各ステージのリーダライタを操作する権限を有する者、例えば、患者、医者、看護者又は会計担当者などは、自分だけが秘密に知っているパスワードをリーダライタに入力し、正しく権限を有する者である場合には、リーダライタは、無線ICタ 10 グの各ステージ領域から情報を読み出し、又は情報を書き込む。これにより、患者は、自分の病状や治療方法について正しい知識を得ることができる。また、医者又は石護者が患者を取り違えたり、処置を誤ったりすることを防止ができる。また、会計担当者は、正確に治療代金などを計算できる。

【0022】また、本発明は、生産から廃棄に至るまで のライフサイクルにおける複数のステージを流通する高 級プランド品に付され、不揮発性メモリを有し、電波を 用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグであっ て、前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数の ステージ記憶領域を有する記憶手段と、前記複数個のス テージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記 億している識別子記憶手段と、外部のアクセス装置から 暗号を用いてアクセス識別子を秘密に受信する秘密受信 手段と、受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶 手段に記憶されているステージ識別子のいずれかと一致 するか否かを判断する判断手段と、一致すると判断され る場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信す るアクセス情報受信手段と、受信したアクセス情報に基 30 づいて、前記アクセス識別子により識別されるステージ 記憶領域へのアクセスを行う入出力手段とを備える。

【0023】この構成によると、高級プランド品の偽物 の流通を防止することができる。また、高級ブランド品 の品質を保証することができる。また、流通経路におい て、経路情報を無線ICタグに書き込むことにより、流 近の経路の管理、探索ができる。また、本発明は、不振 発性メモリにより構成され秘密の識別子によりそれぞれ 識別される複数個の記憶領域を有し、電波を用いて非接 性に読み書き可能な情報記憶媒体に対して情報を送受信 するアクセス装置であって、アクセス識別子を記憶して いる識別子記憶手段と、前記アクセス識別子を暗号を用 いて秘密に前記情報記憶媒体に対して送信する秘密送信 手段と、前記情報記憶媒体により、秘密に送信した前記 アクセス識別子が前記情報記憶媒体が有する複数個の記 位領域うちの 1 個の記憶領域を正しく識別すると判断さ れる場合に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情 報送信手段とを備える。

【0024】この構成によると、秘密に受信したアクセ ス識別子により識別される記憶領域を有する情報記憶媒 50

体に対して、アクセス装置はアクセスすることができる ので、1 例の情報記憶媒体を複数の目的において共用で きるという効果がある。また、木発明は、生産から廃棄 に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを 流通する物品に付され、不揮発性メモリにより構成され 秘密の識別子によりそれぞれ識別されライブサイクルを 構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有し、 電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグに 対して情報を送受信するアクセス装置であって、アクセ ス識別子を記憶している識別子記憶手段と、前記アクセ ス談別子を暗号を用いて秘密に前記非接触ICタグに対 して送信する秘密送信手段と、前記非接触10タグによ り、秘密に送信した前記アクセス識別子が前記非接触工 じタグが有する複数個のステージ記憶領域うちの1個の ステージ記憶領域を正しく識別すると判断される場合 に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信手 段とを備える。

12

【0025】この構成によると、秘密に受信したステー ジ識別子により識別されるステージ記憶領域を有する非 20 接触「Cタグに対して、アクセス装置はアクセスするこ とができるので、生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージにおいて、1個の非接触1 Cタグを、共用できるという効果がある。ここで、前記 非接触!Cタグは、前記複数個のステージ記憶領域をそ れぞれ識別するステージ識別子を記憶しており、前記秘 密送信手段は、前記非接触1Cタグから第1認証子を受 信する認証子受信手段と、前記アクセス識別子を暗号鍵 として用いて、受信した前記第1認証子に暗号アルゴリ ズムを施して第2認証子を生成し、生成した第2認証字 を前記非接触10タグへ出力する認証子田力手段とを備 え、前記アクセス情報送信手段は、前記非接触ICタグ により、前記複数のステージ設別子を暗号化鍵として用 いて、前記第1認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗 号アルゴリズムを施して、複数の第3認証子が生成さ れ、出力された前記第2認証子が生成した複数の第3認 証子のうちのいずれか1個と一致するか否か判断され、 一致する場合に、前記アクセス識別子が前記複数個のス テージ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく 識別すると判断されるときに、さらにアクセス情報を送 信するように構成してもよい。

【0026】この構成によると、ステージ識別子を秘密に非接触ICタグに対して送信することなく、非接触ICタグに対して送信することなく、非接触ICタグにより認証されるので、ステージ識別子が外部に漏れることがないという効果がある。また、本発明に係るアクセス装置は、生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不揮発性メモリにより構成され秘密の識別子によりそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステージ数と問数のステージ配憶領域を打し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグに対して情報を送受信

するアクセス装置であって、アクセス識別子を受け付け る識別子受付手段と、前記アクセス識別子を暗号を用い て秘密に前記非接触しCタグに対して送信する秘密談信 手段と、前記非接触ICタグにより、秘密に送信した前 記アクセス識別子が前記非接触ICタグが有する複数個 のステージ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正 しく識別すると判断される場合に、さらにアクセス情報 を送信するアクセス情報送信手段とを備えることを特徴 とする。

【0027】 これにより、ライフサイクルの各工程にお 10 いて同じ機能のリーダライタを用いても、各工程同士の セキュリティを図ることができる。また、木発明は、生 産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数の ステージを流通する物品に付され、不得発性メモリによ り構成されライフサイクルを構成するステージ数と同数 のステージ記憶領域を備え、電波を用いて非接触に読み 書き可能な非接触 I C タグと前記非接触 I C タグに対し て情報を送受信するアクセス装置とから構成されるアク セスシステムであって、前記非接触10タグと、前記ア クセス装置とから構成される。

【0028】この構成によると、上記に示す非接触 I C タグ及びアクセス装置と同様の効果を奏することは明ら かである。また、本発明は、不揮発性メモリを有し、電 設を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグが付 された物品が、生産から廃棄に至るまでの複数ステージ を流通する物品ライフサイクルにおいて、ステージ毎に 設けられたアクセス装置により前記非接触JCタグにア クセスすることにより、前記物品を管理するライフサイ クル管理システムであって、前記非接触 I C タグと、前 記アクセス装置とを含み、ステージ毎に設けられたアク 30 1.1 製品のライブサイクル セス装置により、前記非接触ICタグが有し、当該ステ ージに対応する1のステージ記憶領域にのみアクセスす ることにより、前記物品を管理する。

【0029】この構成によると、ステージ毎に設けられ たアクセス装置により、前記非接触ICタグが有し、当 該ステージに対応する1のステージ記憶領域にのみアク セスすることにより、前記物品を管理するので、各ステ ージにおいて、上記に示す非接触ICタグ及びアクセス 装置と同様の効果を奏することは明らかである。また、 本発明は、生産から廃棄に至るまでのライフサイクルに 40 おける複数のステージを流通する物品に付され、不揮発 性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能で あり、前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数 のステージ記憶領域を有する記憶手段と前記複数個のス テージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記 憶している識別子記憶手段とを備える非接触ICタグに より用いられる入出力方法であって、外部のアクセス装 置から暗号を用いてアクセス識別子を秘密に受信する秘 密受信ステップと、受信した前記アクセス識別学が前記

れかと一致するか否かを判断する判断ステップと、一致 すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセ ス情報を受信するアクセス情報受信ステップと、受信し たアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子により 識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う入川力 ステップとを含む。

【0030】この方法を用いると、前記非接触【Cタダ と同様の効果を奏することは明らかである。また、本発 明は、生産から廃棄に至るまでのライブサイクルにおけ る複数のステージを流通する物品に付され、不採発性メ モリにより構成され秘密の識別子によりそれぞれ識別さ れライフサイクルを構成するステージ数と同数のステー ジ記憶領域を有し、電波を用いて非接触に読み書き可能 な非接触ICタグに対して情報を送受信し、アクセス識 別子を記憶している識別子記憶手段を備えるアクセス装 置により用いられるアクセス方法であって、前記アクセ ス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触ICタグに対 して送信する秘密送信ステップと、前記非接触ICタグ により、秘密に送信した前記アクセス識別子が前記非接 20 風 I C タグが有する複数仮のステージ記憶領域うちの L 個のステージ記憶領域を正しく試別すると判断される場 合に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信 ステップとを含む。

【0031】この方法を用いると、前記アクセス装置と 同様の効果を受することは明らかである。

[0032]

【発明の実施の形態】1 第1の実施の形態 木発明の1の実施の形態としてのライフサイクル管理シ ステム10について説明する。

生産業者は、生産工場において、部品を加工し、組み並 てて、製品(物品)を生産し、生産した製品を出荷す。 る。物流業者は、出荷された製品を販売業者へ輸送す る。販売業者は、製品を需要者に販売し、需要者は、そ の製品を使用する。サービス業者は、需要者により使用 されている製品を補修・移理する。回収リサイクル業者 は、長年使用された製品を解体、廃棄する。解体された 製品の一部分は、再度製品を加工する際に部品として使 用される。

【0033】こうして、製品は、図1に示すように、生 産1、物流2、販売3、サービス4、回収リサイクル5 の各ステージを経て流通し、その一生を終える。製品の 生産から廃棄・回収に至るまでを、製品のライフサイク ル6と呼ぶ。生産業者は、その生産の1工程において、 1個の無線LCタグ(後述する)を製品に付す。例え ば、テレビ受像機の生産業者は、図2に示すように、テ レビ受像機82の前面枠部分81に、無線ICタグ80 aを貼り付け、貼り付けた無線ICタグ80aの上面。 に、ロゴマーク8.3を貼り付ける。また、衣服の生産業 - 説別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のいず - 50 - 者は、図3に示すように、ラベル93の裏面に無線IC

16

タグ80 bを貼り付け、無線I C タグ80 bを貼り付けたラベル93を表版90の標裏側部91に縫い付ける。【0034】無線I C タグは、前記製品に関する情報を記憶する情域を備えている。生産業者は、生産の工程において、無線I C タグに生産に関する情報を書き込み、又は無線I C タグから参照することにより、製品の生産管理を行う。物流業者は、製品の輸送の過程において、無線I C タグに輸送に関する情報を書き込み、又は無線I C タグから参照することにより、製品の輸送管理を行う。同様にして、販売業者、サービス業者及び回収リサー10イクル業者は、それぞれの業務のプロセスにおいて、無線I C タグにそれぞれの業務に関する情報を書き込み、又は無線I C タグから参照することにより、製品の業務管理を行う。

【0035】このように、複数のステージにおいて、製品に付された1個の無線ICタグに対して、情報の書込みと参照とが行われる。

1.2 ライフサイクル管理システム10の構成 ライフサイクル管理システム10は、図4に示すよう に、生産管理サプシステム20a、物流管理サプシステ ム20b、販売管理サプシステム20c、サービス管理 サプシステム20d、回収リサイクル管理サプシステム 20e及びインターネット30から構成されている。各 サプシステムは、インターネット30を介して相互に接 続されている。

【0036】生産管理サプシステム20a、物流管理サプシステム20b、販売管理サプシステム20c、サービス管理サプシステム20d及び回収リサイクル管理サプシステム20cは、それぞれ、前記生産業者、前記物流業者、前記販売業者、前記サービス業者及び前記回収 30リサイクル業者による製品の管理を行うための情報管理システムである。

1.3 サブシステム20の構成

生産管理サプシステム20a、物流管理サプシステム20h、販売管理サプシステム20c、サービス管理サプシステム20c、サービス管理サプシステム20eは、共通の構成を有している。これらのサプシステムをサプシステム20として、以下において説明する。

【0037】(1) サブシステム20の構成 サブシステム20は、図5に示すように、物品に貼り付 40 けられた無線ICタグ80とリーダライタ30a(30 b)と管理装置40a(40b)とからなる第1組、携 作電話型リーダライタ30cと基地局50と受信装置5 1と接続装置53とからなる第2組、リーダライタ30 dと携帯電話内蔵型管理装置40dと基地局50と受信 装置51と接続装置53とからなる第3組、携帯端末型 リーダライタ30cとICカード52と管理装置40c とからなる第4組、データベース61を有するホストコ ンピュータ60及びLAN装置70から構成される。

【0038】第1組において、リーダライタ30a(3!

Ob) は管理装置 4 Oa (4 Ob) に接続され、管理装 間40a(40b)はLAN装置70に接続されてい る。第2組において、携帯電話型リーグライタ30 c は、基地局50及び公衆回線網を介して、受信装置51 と通信を行い、受信装置51は接続装置53に接続さ れ、接続装置53はLAN装置70に接続されている。 【0039】第3組において、リーダライタ301は、 携帯電話内蔵型管理装置40dに接続され、携帯電話内 蔵型管理装置40.dは、基地局50及び公衆回線網を介 して、受信装置51と通信を行い、受信装置51は接続 装置53に接続され、接続装置53はLAN装置70に 接続されている。第4組において、ICカード52は携 帯端未型リーダライタ30 e 又は管理装置40 e に装着 される。携帯端末型リーダライタ30eは1Cカードラ 2にデータを書込み、又はICカード52からデータを 参照する。また、管理装置40cはICカード52にデ ータを書込み、又はICカード52からデータを参照す る。管理装置40では、LAN装置70に接続されてい る。

【0040】ホストコンピュータ60は、LAN装置7 0に接続されている。また、LAN装置70は、インターネット30に接続されている。

(2) 第1組のリーダライタ30a及び管理装置40a 生産管理サブシステム20ヵに含まれる第1組のリーダ ライタ30a及び管理装置40aが、生産工場内に設置 されている状況を、図6に示す。この図に示すように、 生産工場内において、無線ICタグが張り付けられたデ レビ受像機が段ポール箱内に梱包され、テレビ受像機の **梱包された段ポール箱がベルトコンベア上を移動してい** る。この区に示すように、管理装置40 aは、所謂パー ソナルコンピュータと同様に、ディスプレイ部と本体部 とキーボード部とから構成されている。また、リーダラ イタ30aは、円筒形状を有する木体部と本体部上端に 備えられたアンテナ部から構成され、アンテナ部と、リ ーダライタ30aの近辺のベルトコンベア上を移動する 段ポール箱との間において、アンテナ部から送信される 電波を遮る物がないように、ペルトコンベアに近接して 設置されている。

【0041】(3)第3組のリーダライタ30d及び拡 帯電話内蔵型管理装置40d

物流管理サプシステム20bに含まれる第3組のリーダライタ30d及び携帯電話内蔵型管理装置40dが、貨物トラックに搭載されている様子を、図7に示す。この図に示すように、携帯電話内蔵型管理装置40dは、所謂ノートブック型パーソナルコンピュータと同様に、液品ディスプレイ部とキーボードを兼ねた本体部と基地局50と間で電波の送受信を行うアンテナ部とから構成され、貨物トラックの助手席前方に設置されている。また、リーダライタ30dは、アンテナ部を行し、貨物トラックの荷物殺入口の上部内側において、アンテナ部か

6 下向に電波が送信されるように、取り付けられてい

17

【0042】(4)第2組の携帯電話型リーダライタ3

物流管理サプシステム20 bに含まれる第2組の携帯電 語型リーダライタ30cの外観を図8に示す。携帯電話 型リーダライタ30cは、所謂携帯電話と同様の形状を 有する本体部からなり、本体部の前端側面において、基 地局50と間で電波の送受信を行い、無線ICタグとの 間で電波を送受信するアンテナ部とを備え、本体部の操 10 作側面において、複数の操作ボタンと表示部とマイクと スピーカとを備えている。

【0043】(5) 第1組のリーダライタ306 販売管理サプシステム 2.0 cに含まれる第1組のリーダ ライタ3.0 bの外観を図りに示す。リーダライタ3.0 h は、円篙形状の本体部を有し、本体部の前端側面に無線 ICタグとの間で電波を送受信するアンテナ部を備え、 木体部側面に操作ボタンを備えている。第1組のリーダ ライタ30万は、同一時間帯において、複数の無線10 タグとの間でデータの読み書きを行う。

【0044】(6)第4組の携帯端共型リーダライタ3 0 e

サービス管理サブシステム20 dに含まれる第4組の携 帯端末型リーダライク30eの外側を図10に示す。振 帯端未型リーダライタ30cは、木体部の前端側面にお いて、無線ICタグとの間で電波を送受信するアンデナ 部とプリンタ部とを備え、本体部側面において、複数の 操作ボタンと表示部とを備え、本体部の後端側面におい て、ICカード挿入口を備えており、JCカード挿入口 には、1 Cカード 5 2 が装着される。また、管理装置 4 30 0 e は、所謂パーソナルコンピュータと同様に、ディス ・プレィ部と本体部とキーボード部とを含み、さらに I.C. カード入凸力部を備えており、ICカード入出力部に は、「Cカード52が装着される。

1.4 リーダライタ30の特成

リーダライタ30a、30b及び30dは、同様の構成 を有する。また、携帯電話型リーダライタ30℃、携帯 端末型リーダライタ30eは、リーダライタ30aと同 様の構成を内蔵する。ここでは、これらの装置をリーダ ライタ30として説明する。

【0045】リーグライタ30は、同一時間帯におい て、最大50個の無線10タグに対して情報の読み書き ができる。リーダライタ30は、図11に示すように、 入出力部101、制御部102、一時記憶部103、命 令生成部104、クロック生成部105、識別コード記 億部106、鍵記憶部107、暗号化部108、ハッシ ュ部109、命令解読部110、変復調部111及びア ンテナ部112から構成される。

[0046] (1) 時記憶部103

識別コードをそれぞれ一時的に記憶する50個の識別コ 一下領域を行する。

(2) 識別コード記憶部106*

識別コード記憶部106は、それぞれ50個の識別コー ドを記憶する領域を有する。

【0047】(3) 鍵記憶部107

鍵記憶部107は、リーダライタ30に許可されている 無線 T C タグの後述するステージ領域の 1 個をアクセス するための領域鍵K1と、無線!Cタグの後述する共道 領域をアクセスするための領域質KGとを記憶してい る。これらの領域健は、56ビット長である。

【0048】なお、リーダライタ30に許可されている。 無線「Cダグのステージ領域が、前記1個のステージ領 以以外のステージ領域である場合には、そのステージ領 域に応じて、領域鍵KIの代わりに、領域鍵K2~K-5 それぞれ5.6ビッド長である。

(4) 入山力部101

入出力部101は、後述する管理装置40と接続されて 20 おり、管理装置 4 0 から入出力命令と人出力情報とから なる組を受け取る。

【0049】入出力命令は、入力命令又は出力命令から なる。入力命令は、無線ICタグが有するメモリからデ ータを読み出す命令であり、田力命令は、無線ICタグ が有するメモリにデータを書き込む命令である。人出力 * 命令が入力命令である場合に、入田力清報は、無線 + C タグのメモリの物理アドレスと読み出しパイト数とを含 む。入出力命令が出力命令である場合に、人出力情報。 は、無線ICタグのメモリの物理アドレスと書込みパイ ト数と書込み内容とを含む。

【0050】入出力部101は、受け取った入出力命令 と入出力情報とを制御部102へ用力する。また、制御 部102からアクセス応答命令とアクセス応答情報と證 別コードとを受け取り、管理装置40へ受け取ったアク ゼス応答命令とアクセス応答情報と識別コードとを出力 する。

(5)制御部102

制御部102は、図12に示すように、充電電波送信期 間、同期信号送信期間、識別コード収集期間及びアクセ 40 ス期間において、それぞれ、充電電波送信の制御、同期 信号送信の制御、識別コード収集の制御及びアクセスの 制御を行う。この図において、横軸は時間軸である。

【0051】充電電波送信期間、同期信号送信期間、謎 別コード収集期間及びアクセス期間は、この順序で時間 軸上で隣接している。識別コード収集期間は、第1収集 期間と第2収集期間とからなり、第1収集期間と第2収 集期間とは、それぞれ、該別コード送信期間、識別コー 下応答期間及び識別コード一致期間から構成される。該 別コード送信期間、識別コード応答期間及び識別コード 一時記憶部103は、無線1Cタグを識別する50個の 50 一致期間は、それぞれ、500m秒長の一周期を形成す

る。

【005.2】1周期は、50個の10m秒長に均等に分 割される。各10m秒長を、チャネルと呼ぶ。1周期内 の50個のチャネルを、1周期の先頭から順にそれぞれ チャネル1、チャネル2、チャネル3、・・・、チャネ ル50と呼び、50個のチャネルは、これらのチャネル 番号により識別される。

19

(命令の出力) 制御部102は、入田力部101から、 入出力命令と入出力情報とを受け取る。入山力命令を受 け取ると、命令生成部104に対して、同期信号を送信 10 する旨の同期信号送信命令及び各無線ICタグの識別コ ードを収集する旨の識別コード収集命令をこの順序で出 力する。

【0053】(識別コードの収集)制御部102は、命 令生成部104に対して、識別コード収集命令を出力し た後、3秒間の識別コード収集期間において、次に示す ようにして、各無線ICタグから識別コードを収集す る。前記識別コード収集期間が経過すると、制御部10 2は、各無線 I C タグから識別コードの収集が終了した 集期間は、上記に説明したように、第1収集期間と第2 収集期間とに分かれており、第1収集制間と第2収集期 間とのそれぞれにおいて、制御部102は、識別コード 送信の制御、識別コード応答の制御、識別コード一致の 制御を行う。このように、第1収集期間と第2収集期間 とのそれぞれにおいて、2回の収集を行う理由について は、後述する。

【0054】制御部102は、識別コード送信期間にお いて、命令解読部110から識別コード送信命令と識別 コードとを受け取り、ハッシュ部109からハッシュ値 30 を受け取る。識別コード送信命令を受け取ると、受け取 った識別コードを、一時記憶部103内の前記受け取っ たハッシュ値により示される識別コード領域へ書き込 ₫-. [`]

【0055】制御部102は、クロック生成部105か ら基準クロックを受け取り、受け取った基準クロックに 基づいて、10m秒間に1個のパルス信号からなる同期 信号を繰り返し含む同期信号波を生成し、生成した同期 信号波を100m秒間、命令生成部104へ出力する。 図12に示すように、同期信号波の丁厚期は、500m 40 6を読み出す。 秒であり、前述したように、1周期は、50個の10m 秒長に均等に分割され、各10m秒長を、チャネルと呼 ₹,

【0056】制御部102は、受け取ったバッシュ値を チャネル番号とするチャネルを選択し、識別コード店答 期間内の、選択したチャネルにおいて、前記受け取った 識別コードと、前記識別コードを送信する旨を示す識別 コード応答命令とを命令生成部104へ出力する。この ように、制御部102は、受け取ったハッシュ値をチャ

Cタグに対して同じチャネルが選択される可能性があ る。この場合において、これらの無線10タグについて は、第1収集期間における識別コードの収集は諦め、第 2収集期間において、これらの無線 I C タグの識別コー ドの収集を行う。この第2収集則間において、これらの 異なる無線「Cタグに対して同じチャネルが選択される 可能性は低くなる。

【0057】制御部102は、識別コード一致期間内の 選択したチャネルにおいて、命令解読部110から識別 コード 致命令の受け取りを待ち受ける。選択したチャ ネルにおいて、命令解読部110から識別コード一致命 令を受け取ると、前記一時記憶部103の前記ハッシュ 値により示される識別コード領域に記憶されている謎別。 コードが正しく前記無線ICタグを識別する識別コード であると認識し、前記 時記憶部103に記憶されてい る前記識別コード読み出し、読み出した識別コードを識 別コード記憶部106へ書き込む。

(無線 I C タグからの認証と領域アクセス) 制御部10 2は、識別コード記憶部106に記憶されている全ての において、各識別コードにより識別される無線ICタグ へのアクセス要求と無線1Cタグの領域アクセスとを行

> 【0058】制御部102は、アクセス期間において、 識別コード記憶部106から1個の識別コードを読み出 し、読み出した識別コードにより識別される無線エピタ グに対するアクセスを要求する旨のアクセス要求命令 と、前記読み由した識別コードとを命令生成部104へ 出力する。制御部102は、命令解読部110から認証 子送信命令と識別コードとを受け取る。認証子送信命令 を受け取ると、鍵記憶部107に記憶されている領域鍵 (K1又はK6)を読み出し、読み出した領域鍵(K1 又はK6)を暗号化部108へ出力する。読み川す領域 類がK1であるか又はK6であるかは、入出力部101 から受け取る人出力情報により決定する。入出力情報に 含まれる物理アドレスが、リーダライタ30に許可され ている無線ICタグのステージ領域内を示す場合には、 K 1 を読み出す。入出力情報に含まれる物理アドレス が、リーダライタ30の共通領域内を示す場合には、K

【0059】制御部102は、命令生成部104へ前記 読み出した識別コードと認証子応答命令とを出力する。 制御部102は、命令解記部110からアクセス不許可 命令と識別コードと理由コードとを受け取る。アクセス 不許可命令と識別コードと理由コードとを受け取ると、 受け取った理由コードに基づいて、領域鍵K1の誤り等。 - 操作の誤りであると認識し、識別コードで識別される無 線「Cタグへのアクセスを諦める。次にアクセス応答命 令を生成し、理由コードを含むアクセス応答情報を生成 ネル番号としてチャネルを選択するので、異なる無線 I 50 し、アクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コード

とを入出力部101へ出力する。

【0060】制御部102は、入出力命令に基づいてアクセス命令を生成し、入出力情報に基づいてアクセス情報を生成し、命令生成部104へ、前記読み出した識別コードとアクセス情報とアクセス命令とを出力する。制御部102は、命令解読部110から、アクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コードとを受け取り、受け取ったアクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コードとを入出力部101へ出力する。

21

【0061】なお、各命令は、4ビット長からなるコー 10 ドである。制御部102は、無線ICタグから放射される電波を受信する期間内において、変復誤部111に対して、無信号波を出力するように、制御する。この期間とは、識別コード送信期間、識別コード一致期間、アクセス期間であり、無線ICタグからデータを受信する期間である。

【0062】(6)命令生成部104

命令生成部104は、制御部102から、同期信号送信命令、該別コード収集命令、識別コードと識別コード応答命令と該別コードとの組、アクセス要求命令と該別コードとの組、 識別コードと認証子応答命令との組、及び識別コードと アクセス情報とアクセス命令との組を受け取る。

【0063】これらの命令と命令に付随するオペランド等を図13に示す。命令生成部104は、制御部102から同期信号送信命令を受け取ると、受け取った同期信号送信命令に基づいて、パルス信号波を生成し、生成したパルス信号波を変復調部111へ出力する。続いて、制御部102から同期信号波を受け取り、受け取った同期信号波に基づいて、パルス信号波を3秒間生成し、生成したパルス信号波を変複調部111へ出力する。

【0064】命令生成部104は、制御部102から該別コード収集命令、議別コード応答命令、アクセス要求命令、認証子応答命令又はアクセス命令を受け取ると、それぞれの命令に基づいて、パルス信号液を生成し、生成したパルス信号液を変復調部111へ出力する。命令生成部104は、制御部102から識別コード応答命令とを受け取ると、該別コード応答命令に基づくパルス信号液の山力に引き続いて、受け取った識別コードに基づいてパルス信号液を生成し、生成したパルス信号液を変復調部111へ出力する。

【0065】命令生成部104は、制御部102からアクセス要求命令と識別コードとを受け取ると、アクセス要求命令に基づくパルス信号波の出力に引き続いて、受け取った識別コードに基づいてパルス信号波を生成し、生成したパルス信号波を変復調部111へ出力する。命令生成部104は、制御部102から識別コードと認証子応答命令とを受け取り、暗号化部108から暗り化乱数R0"を受け取ると、認証子応答命令に担づくパルス信号波の出力に引き続いて、受け取った識別コードと暗号化乱数R0"とに基づいてパルス信号波を生成し、生50

成したパルス信号波を変復調部111へ出力する。

【0066】命令生成部104は、制御部102から識別コードとアクセス情報とアクセス命令とを受け取ると、アクセス命令に基づくパルス信号波の出力に引き続いて、受け取った識別コードとアクセス情報とに基づいてパルス信号波を生成し、生成したパルス信号波を変複調第111へ出力する。

(7) クロック生成部105

クロック生成部105は、基準時刻を示す基準クロック を繰り返し生成し、生成した基準クロックを制御部10 2へ出力する。

【0067】(8) 暗号化部108

暗号化部108は、暗号アルゴリズムE1を備えている。ここで、暗号アルゴリズムE1は、DES (データ・暗号北規格、Data Encryption Standard) により規定されている暗号アルゴリズムである。この暗号アルゴリズムの暗号鍵は56ビット長であり、この暗号アルゴリズムE1によ力される平文及びこの暗号アルゴリズムE1により生成される暗号文の長さは64ビットである。

【0068】昭号化部108は、制御部102から領域鍵(K1又はK6)を受け取り、命令解読部110から乱数R0を受け取り、領域鍵(K1又はK6)を用いて、受け取った乱数R0に暗号アルゴリズムE1を施して、暗号化乱数R0、を重なし、生成した暗号化乱数R0、を命令生成部104へ出力する。なお、この明細書において、鍵Kを用いて、平文Mに対して、暗号アルゴリズムEを応し、暗号文Cを生成するとき、次の式に示すように表現することとする。

[0069]C=E(M, K)

30 (9) バッシュ総109

ハッシュ部109は、命令解説部110から乱数R0を受け取り、受け取った乱数R0を入力恒として、ハッシュ関数日を施して、ハッシュ値を生成する。生成されるハッシュ値は、1~50の50個の値のうちのいずれかの1個の値をとる。前記ハッシュ間数日は、入力値に基づいて、入力値を前記50個の値に均等に扱り分け、入力値が振り分けられた1個の値をハッシュ値として生成する。

【0070】ハッシュ部109は、生成したハッシュ値 40 を制御部102へ山力する。

(10) 命令解読部110

命令解説郎 110は、変後調部111からパルス信号被を受け取る。受け取ったパルス信号波を解読して、命令とオペランドとを抽出し、抽出した命令を制御部102へ出力する。抽出する命令には、図14に示すように、識別コード送信命令、識別コード一致命令、認証子送信命令、アクセス不許可命令及びアクセス応答命令が含まれる。これらの命令は、4ビット長からなる命令である。

【0071】命令解読部110は、拍出した命令が識別

コード送信命令である場合に、オペランドとして、乱数 ROと識別コードとを抽出し、抽出した乱数ROをハッ シュ部109へ出力し、抽出した議別コードを制御部丁 0.2へ出力する。命令解読部1.10は、抽出した命令が 認証子送信命令である場合に、オペランドとして、乱数 ROと識別コードとを抽出する。ここで、乱数ROは、 リーダライタのステージ領域を認証するための認証子で ある。抽出した乱数R Oを暗号化部108へ出力し、抽 出した識別コードを制御部102へ出力する。

23

【0072】命令解読部110は、抽出した命令が識別 10 コードー政命令である場合に、オペランドとして、設別 コードを抽出し、抽出した識別コードを制御部102へ 出力する。命令解読部 110は、拍出した命令がアクセ ス不許可命令である場合に、オペランドとして、識別コ ードと理由コードとを知出し、拍出した該別コードと理 口コードとを制御部102へ出力する。

【0073】命令解読部110は、推出した命令がアク セス応答命令である場合に、オペランドとして、アクセ ス応答情報と識別コードとを抽出し、抽出したアクセス 応答情報と識別コードとを制御部102へ出力する。

(11) 変復調部111

変復調部111は、命令生成部104からパルス信号波 又は無信号波を受け取る。また、制御部102から無信 号波を受け取る。パルス信号波を受け取ると、受け取っ たパルス信号波を変調信号として、変調信号に基づいて 2.45 G H z の搬送波の振幅を変化させ、振幅の変化 した類送波をアンテナ部112へ出力する。また、無信 号波を受け取ると、2.45GH2の搬送波をそのま ま、アンテナ部112へ山力する。

【0074】また、変復調部111は、アンテナ部11 2から電力信号を受け取り、受け取った電力信号から 2. 45 G H 2 の周波数を有する信号を選択し、選択し た信号からパルス信号波を抽出し、抽出したパルス信号 波を命令解読部110へ出力する。

(12) アンテナ部112

アンテナ部1 | 2は、送信アンテナと受信アンテナとか ら構成される。

【0075】アンテナ部112は、送信アンテナとし て、特定の方向に電波を放射する指向性アンテナであ る。変復調部111から最幅の変化した、又は変化して 40 いない概選波を受け取り、電波としで空間に放射する。 アンテナ部112は、受信アンテナとして、電波を受信 し、受信した電波を電力信号に変換して、電力信号を変 復調部111へ出力する。

1.5 無線 I Cタグ80の構成

無線 I Cタグ8 0は、図 1 5に示すように、長さ3 0 m m、幅5mm、厚さ0.5mmの板状に成形された樹脂 内に、ICチップ部200とアンテナ部201とが、封 入されて形成されている。

【0076】なお、無線ICタグの形成方法について

は、特別平8-276458号公報に記載されているの で、詳細の説明を省略する。無線10久グ80の通信可 能な距離は、1 m程度以内であり、通信速度は、10~ 20m秒/byteである。また、無線1Cタグ8.0 は、50枚以内の重ね読み(マルチ読み)が可能であ る。

【0077】 I Cチップ部200は、図16に示すよう に、電源部203、復調部206、命令解説部207、 減別コード記憶部208、附御部209、認証部21 0、乱数生成節211、ハッシュ部212、変調部21 3、クロック生成部2.1.4、入出力部2.1.5及びメモリ 節216から構成される。10チップ部200の寸法 は、縦1 mm、横1 mm、厚さ0.25ミクロンであ る。

【0078】(1)識別コード記憶部208 識別コード記憶部208は、無線10タグ80を修別に 識別する識別コードを記憶している。識別コードは、3 2ビットからなり、無線 L C タグを製造する製造業者を 識別する製造業者識別コード(10ピット長)と、無線 20 【 Cタグが複数の仕様や種類を有する場合に、その仕様 や種類などを識別する種類コード(10ピット長)と、 製造業者及び種類毎に個別に異なる値が設定される製造 番号(12ピット長)とから構成される。

【0079】(2)メモリ部216

メモリ郎216は、1Kパイトの記憶容量を有するEE PROM (Electric Erasable and Programmable ROM) から構成される。なお、EEPROMに代えて、ヒュー ズROMを用いるとしてもよい。ヒューズROMは、一 度データを書き込むと消去することができないタイプの メモリである。ヒューズROMを用いることにより、デ ータの改竄を防ぐことができる。また、EEPROM及 びヒューズROMの両方を用いるとしてもよい。

【0080】メモリ部216は、図17に示すように、 非プロテクト部301とプロテクト部302とから構成 され、非プロテクト部301は、アドレス0~249 (10進数表示,以下同様にアドレスは10進数表 示。) に配置され、25.0パイトからなり、プロテクト

部302は、アドレス250~999に配置され、75 ロバイトからなる。、

【0081】非プロテクト部301は、50パイトずつ **5個の領域311~315から構成され、領域311~** 315は、それぞれ、アドレス0~49、50~99、 100~149、150~199、200~249に配 置されている。プロテクト部302は、150パイトず つ5個の領域321~325から構成され、領域321 ~325は、それぞれ、アドレス250~399、40 0~549, 550~699, 700~849, 850 ~999に配置されている。

【0082】領域311及び領域321、領域312及 50 び領域322、領域313及び領域323、領域314

及び領域324、領域315及び領域325は、それぞ れ、5個の生産ステージ、物流ステージ、販売ステー ジ、サービスステージ、ドロスリサイクルステージのため に用いられるステージ領域である。領域311~315 は、領域鍵化6によるアクセスが許可される共通領域で ある。領域321~325は、それぞれ領域鍵K1~K 5のみによるアクセスが許可される領域である。

【0083】ここで、領域鍵K-6によりこれらの共通額 域へのアクセスが許可されるとしているのは、領域鍵K 6を知る者へのみアクセスを許可することにより、不用 10 部207へ出力する。 意にデータの読み書きがされないようにするためであ る。領域321~325は、それぞれ1度だけ書込みを 行うライトワンス(WriteOnce)部と更新が可能な可変 部とからなる。

【0084】各領域に情報が記録されているメモリ部2 16の一例を図18に示す。この図において、メモリ部 216の内容をステージ領域毎に示している。生産ステ ージ領域には、非プロテクト部において、「メーカー 名」、「品名」及び「品番」が記録され、プロテクト部 のライトワンス部において、「製器」、「製造日」及び 20 「工場名」が記録されている。

【0085】物流ステージ領域には、非プロテクト部に おいて、「迦送業者名」が記録され、プロテクト部のラ イトワンス部において、「入出庫日」及び「グローバル」 ロケーション番号(GLN)」が記録されている。販売 ステージ領域には、非プロテクト部において、「保証期 関」及び「保証番号」が記録され、プロテクト部のライ トワンス部において、「卸業者名」、「小売店名」及び 「販売日」が記録されている。

部において、「洗濯方法」が記録され、プロテクト部の 「変部において、「修理者名」、「修理日」及び「修理 部品」が記録されている。回収リサイクルステージ領域 には、プロテクト部のライトワンス部において、「回収 業者名」、「回収日」、「廃棄業者」及び「廃棄日」が 記録され、プロテクト部の可変部において、「リュース 記録」が記録されている。

【0087】(3)電源部203

電源部203は、アンテナ部201と接続され、アンテ ナ部201から電力信号を受け取り、受け取った電力信 40 号を電荷として密積する。また、無線10タグ80の名 構成部に電力を供給する。電源部203に含まれる電源 回路の一別を、図19に示す。図19に示す電源回路 は、4個のダイオードDI~D4と、電池Eとから構成 される。ダイオードD1~D2は、同じ方向に直列に接 続され、ダイオードD3~D4は、同じ方向に直列に接 続され、また、ダイオードD1~D2とダイオードD3 ~D4とは、同じ方向に並列に接続されている。アンテ ナ部201の一端は、ダイオードD1とD2との中間点

ドD3とD4との中間点に接続されている。電池Eの一 端は、ダイオードDIとD3との中間点に接続され、電 池下の地の一架はダイオードロ2とロイとの中間点に接 続されている。

【0088】(4)復調部206

復調部206は、インピーダンス切換部205から電力 信号を受け取り、受け取った電力信号から2.45GII 2の周波数を有する信号を選択し、選択した信号からパ ルス信号波を抽出し、抽出したパルス信号波を命令解説

【0089】(5)命令解於部207 命令解説部207は、復調部206からパルス信号波を 受け取る。受け取ったパルス信号波を解読して、命令と オペランドとを拍出し、抽出した命令とオペランドとを 制御部209へ出力する。抽出する命令には、図13に 示すように、同期信号送信命令、識別コード収集命令、 アクセス要求命令、アクセス命令、識別コード応答命令

及び認証子応答命令が含まれる。なお、これらの命令及 びオペランドについては、前述したとおりであるので、 説明は省略する。

【0090】(6)制御部209。

制御部209は、命令解読部207から命令とオペラン ドとを受け取る。これらの命令には、同期信号送信命 令、識別コード収集命令、アクセス要求命令、アクセス 命令、識別コード応答命令及び認証子応答命令が含まれ る。また、比較器235から、ステージ領域を識別する 番号X1(後述する)又は同号化乱数が一致しない旨を 受け取る。

【0091】制御部209は、同期信号送信命令を受け 【0086】サービスステージ領域には、非プロテクト 30 取ると、引き続き復調部206から同期信号液を受信 し、受信した同期信号波に含まれる同期信号を抽出し、 クロック生成部2 1 4から基準クロックを受け取り、受 け取った基準クロックに基づいて、抽出した同則信号に 同期する同期信号を繰り返し合む同期信号波を生成す る。

【0092】(識別コードの出力)制御部209は、識 別コード収集命令を受け取ると、乱数生成部211に対 して乱数を生成するように指示する。次に、乱数生成部 2.1.1から生成された乱数ROを受け取り、ハッシュ部。 2.1.2から生成されたハッシュ値を受け取り、識別コー ド記憶部から識別コードを読み出す。次に、制御部20 9は、受け取ったハッシュ値をチャネル番号とするチャ ネルを選択し、識別コード送信期間において、選択した チャネルにより、読み出した識別コードと乱数RAと識 別コード送信命令とを変調部213へ出力する。

【0093】制御部209は、識別コード店答期間にお いて、選択したチャネルにより、識別コード応答命令を 受け取ると、さらに識別コードを受け取り、前記識別コ ード記憶部208から読み出した識別コードと、受け取 に接続され、アンテナ部201の他の一端は、ダイオー 50 った識別コードとを比較する。一致しているなら、識別

コード一致期間において、選択したチャネルにより、論 別コードと識別コード一致命令とを変調部213へ出力 する。一致していないなら、上記の乱数生成部211に 対する乱数生成から再度繰り返す。

27

【0094】 (アクセスの認証) 制御部209は、アク セス則間において、アクセス要求命令を受け取ると、さ らに識別コードを受け取る。次に、受け取った識別コー ドと識別コード記憶部208から読み出した識別コード とを比較する。一致しなければ、さらに、アクセス要求 211に対して乱数を生成するように指示し、乱数生成 部211から乱数ROを受け取り、識別コードと乱数R 0と認証子送信命令とを変調館213へ川力する。

【0095】削御部209は、認証子応答命令を受け取 ると、さらに、識別コードと時号化乱数RO゚を受け取 る。次に、受け取った識別コードと識別コード記憶部2 0.8から読み出した識別コードとを比較する。 致しな ければ、さらに、認証子応答合令の受け取りを待ち受け る。一致すれば、暗号化乱数RO'を認証部210の比 ・較器235へ出力する。

【0096】制御部209は、比較器235から暗号化 乱数が一致しない旨を受け取ると、識別コードとアクセ ス不許可命令と理由コードとを変調館2.1.3 へ出力す る。ここで、理由コードは、許可されていないステージ 領域のアクセスであることを示す。また、希号Xiを受 け取ると、次にアクセス命令を受け取る。創御館209 は、アクセス命令を受け取ると、さらに、識別コードと アクセス情報とを受け取る。アクセス命令は、Read 命令及びWrite命令からなる。アクセス命令がRe ad命令である場合には、アクセス情報は、物理アドレ 30 スと読み出しバイト数とを含み、アクセス命令がWri †e命令である場合には、アクセス情報は、物理アドレ スと書込みパイト数と書込み内容とを含む。次に、受け 取った識別コードと識別コード記憶部208から読み出 した識別コードとを比較する。

【0097】・致しなければ、さらに、アクセス命令の 受け取りを待ち受ける。一致すれば、アクセス情報に含 まれる物理アドレスが番号X上で示されるステージ領域 内を示しているか否かを判断し、ステージ領域内を示し ていない場合には、識別コードとアクセス不許可命令と 40 領域を識別する。 理由コードとを変調部213へ由力する。ここで、理由 コードは、許可されていないステージ領域のアクセスで あることを示す。ステージ領域内を示している場合に は、受け取ったアクセス命令とアクセス情報とを人出力 部215へ出力する。

【0098】制御部209は、入山力部215から、メ モリ部2 1 6から読み出した情報又は書込み終了の情報 を受け取る。前記読み出した情報又は書込み終了の情報 を受け取ると、識別コードとアクセス応答命令とアクセ ス応答情報とを変調部213へ出力する。ここで、アク 50 ハッシュ部212は、乱数生成部211から乱数ROを

セス応答情報は、メモリ部216から読み出した情報又 は書込み終了の情報である。

【0099】(7)認証部210

認証的210は、図20に示すように、鍵記憶部231 と乱数記憶部232と暗号化部233と生成乱数記憶部 234ど比較器235とを備えている。

(a) 銀記憶部231

覚記憶部231は、無線LCタグ80の5個のステージ 領域をそれぞれアクセスするための領域鍵 K 1 ~ K 5 命令の受け取りを待ち受ける。一致すれば、乱数生成部 10 と、共通領域をアクセスするための領域鍵X(6)とを記憶 している。これらの領域駆は、それぞれ56ビット長で

> 【0100】(b) 乱数記憶部232 乱数記憶部232は、乱数生成部211から乱数R0を 受け取り、受け取った乱数ROを記憶する。

(c): 暗号化部233·

暗号化部233は、暗号化部108が備える暗号アルゴ リズムF1と同じ暗号アルゴリズムE1を備えている。 【0101】暗号化部108は、鍵記憶部2.31から領 25 城建K1~K6を読み出し、乱数記憶部232から乱数 ROを読み出し、読み出した領域鍵KI~KGを用い て、読み出した乱数ROに暗号アルゴリズムE1を施し て、それぞれ暗号化乱数R」~R6を生成し、生成した。 暗号化乱数RI~RGを生成乱数記憶部234に書き込 也。

【0102】(d) 生成乱数記憶部234 生成乱数記憶部234は、暗号化乱数R1~R6を記憶 する。

(e) 比較器235

- 比較器235は、命令解読部207から暗号化乱数R O'を受け取り、受け取った暗号化乱数RO'に一致す る暗号化乱数を生成乱数記憶部234から捜し、一致す る暗号化乱数があれば、一致する暗号化乱数を識別する 番号Xiを制御部209へ出力する。例えば、一致する 昭号化乱数がR Lであれば、番号X i は、Lであり、一 致する暗号化乱数がR.2であれば、番号Xiは、2であ る。この背号Xitは、ステージ領域を識別する番号であ る。番号X-1が1~5の場合、それぞれ、生産用、物語 川、阪売用、サービス川、回収リサイクル用のステージ

【0103】一致する暗号化乱数がなければ、暗号化乱 数が一致しない旨を制御部209へ山力する。

(8) 乱数生成部211

乱数生成部211は、制御部209から乱数生成の指示 を受け取る。前記指示を受け取ると、乱数ROを生成す る。乱数ROは、160ピット長である。生成した乱数 R Oをハッシュ部2 1 2 と認記部2 1 0 と制御部2 0 9 とへ川力する。

【0104】(9) ハッシュ部212

受け取り、受け取った乱数ROを入力値として、ハッシ ュ関数日を施して、ハッシュ値を生成する。ここで、ハ ッシュ農数日は、ハッシュ部109が行するハッシュ農 数と同じ関数である。生成されるハッシュ値は、1~5 0の50個の値のうちのいずれかの1個の値をとる。ハ ッシュ関数11は、入力値に基づいて、入力値を前記50 個の値に均等に振り分け、入力値が振り分けられた1個 の値をハッシュ値として生成する。

【0105】ハッシュ部212は、生成したハッシュ値 を制御部209へ出力する。

(10) 変訳部213

変調部213は、制御部102から命令とオペランドと を受け取り、命令とオペランドとからなるビット列を生 成し、生成したビット列に含まれるビット(0又は1) に応じて、アンナテ部201が有するインピーダンスを 切り換える。具体的には、各ピットが「1」のとき、前 記インピーダンスを第1の値とし、各ピットが「0」の とき、第2の値とする。これにより、アンテナ部201 から再放射される電波の振幅及び位相を変えることがで き、この振幅及び位相の変化により情報を伝達すること 20 ができる。

【0106】(11)クロック生成部214 クロック生成部214は、基準時刻を示す基準クロック を繰り返し生成し、生成した基準クロックを制御部20 9へ出力する。

(12) 入川力部215

入出力部215は、制御部209からアクセス命令とア クセス情報とを受け取る。アクセス命令は、Read命 令及びWrite命令からなる。アクセス命令がRea と読み出しパイト数とを含み、アクセス命令がWrit e命令である場合には、アクセス情報は、物理アドレス。 と書込みパイト数と書込み内容とを含む。

【0107】入川方部215は、アクセス命令がRca d命令である場合には、メモリ部216の前記物理アド レスにより示される位置から、前記読み田しバイト数分 の情報を読み山し、読み出した情報を創御部209へ出 力する。入山力部2 I 5は、アクセス命令がWrite 命令である場合には、メモリ部216の前記物理アドレ 記書込み内容を書き込み、書込み終了の情報を制御部2 09へ川力する。

【0108】ここで書込み終了の情報とは、古込みが正 常に終了したか否かを示し、正常に終了していない場合 には、さらに、その理由を示す情報を含む。

(13) アンテナ部201

アンテナ部201は、受信アンテナであり、電波を受信 し、受信した電波を出力信号に変換して、電力信号を復 調郵206及び電調郵203へ出力する。また、受信し た電波を反射(再放射)する。

1.6 管理装置40の構成

管理装置40a及び40bは、同様の構成を有する。ま た、携帯電話型リーダライタ30c、携帯電話内蔵型管 理装置40d及び携帯端末型リーグライタ30eは、管 理装置40aと同様の構成を内蔵する。ここでは、これ らの装置を管理装置40として説明する。

【0109】管理装置40は、図21に示すように、情 報記憶部401、制御部402、LAN接続部403及 び入山力部404から構成され、具体的には、マイクロ 10 プロセッサ、ハードディスク、ROM (Read Only Mexo ry) 、RAM (Randon Access Memory) などから構成さ れる。

(1) 人出力部404

人川力部104は、リーダライタ30の入出力部10 し と接続されており、制御部402から人出力命令と人出 力情報とからなる組を受け取り、受け取った入山力命令 と人出力情報とからなる組を入出力部101へ出力す

【0110】また、入出力部404は、入川力部101 からアクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コード とを受け取り、受け取ったアクセス応答命令とアクセス 応答情報と護別コードとを制御部402へ出力する。

(2)制御部402

制御部402は、入出力命令と入出力情報とからなる紅 を生成し、生成した人出力命令と入出力情報とからなる 紀を入出力部404へ出力する。

【0111】入山力命令は、入力命令又は出力命令から なる。入力命令は、無線:Cタグのメモリからデータを 読み出す命令であり、出力命令は、無線「Cタグのメモ」 **遺命令である場合には、アクセス情報は、物理アドレス 3D リにデータを書き込む命令である。人出力命令が入力命** 令である場合に、大山力情報は、無線10タグのメモリ の物理アドレスと読み出しパイト数とを含む。入出力命 令が出力命令である場合に、入出力情報は、無線 I Cタ グのメモリの物理アドレスと書込みバイト数と書込み内 容とを含む。

【0112】制御部402は、平文を暗号鍵を用いて暗 号化して暗号文を生成する暗号アルゴリズムE2と、前 記暗号アルゴリズムE2により生成された暗号文を復号 鍵を用いて解読して平文を生成する復号アルゴリズムB スにより示される位置から、前記書込みパイト数分、前 40 2とを有している。ここで、この暗号アルゴリズムE2 は、前記暗号アルゴリズムE1とは別の暗号アルゴリズ ムである。なお、同一の暗号アルゴリズムであるとして もよい。

> 【0113】制御部402は、入力命令に対応する入力 情報を生成する際に、「メーカ名」や「運送業者名」な どの入力情報を前記暗号鍵を用いて暗号アルゴリズムE 2により暗号化して暗号文を生成し、生成した暗号文を 入力情報とする。なお、暗号化しないとしてもよい。ま た。制御部402は、入山力部404からアクセス応答 50 命令とアクセス応答情報と説別コードとを受け取り、受

け取ったアクセス応答命令が、入力命令に対応する場合 に、アクセス応答情報を前記復号覚を用いて復号アルゴ リズムB2により復号して平文を生成し、アクセス応答 情報としての生成した前記平文と識別コードとを情報記 億部401へ書き込む。なお、暗号化されていないアク セス応答情報については、復号しないとしてもよい。

【0114】また、制御部402は、LAN接続部40 3を介して、ホストコンピュータ60から情報を受け収 り、受け取った情報を情報記憶部401に書き込む。ま た、情報記憶部401に記憶されている情報を、LAN 10 接続部403を介して、ホストコンピュータ60へ出力 する.

(3) 情報記憶部401

情報記憶部401は、各種の情報を記憶する。

【0115】(4) LAN接続部403

LAN接続部103は、制御部402とLAN装置70 とを接続する。

(5) 携帯電話型リーダライタ30c、携帯電話内蔵型 管理装置10d及び携帯端末型リーダライタ30eの構

携帯電話型リーダライタ30c、携帯電話内蔵型管理装 個400及び携帯端末型リーダライタ30cは、管理装 置40と同様の構成を内蔵する。ここでは、管理装置4 0との相違点について簡単に説明する。

【0116】携帯電話型リーダライタ30c及び携帯電 話内蔵型管理装置40dは、LAN接続部403を備え る代わりに、携帯電話機能を有し、携帯電話機能によ り、基地局50、公衆回線網、受信装置51、接続装置 53及びLAN装置70を介して、ホストコンピュータ eは、LAN接続部403を値える代わりに、ICカー ド5.2が装着され、1.Cカード5.2により、管理装置 4. 0c及びLAN装置70を介して、ホストコンピュータ 60と接続される。

1.7 ポストコンピュータ60の構成

ホストコンピュータ60は、図21に示すように、創御 部601、LAN接続部602、DB更新部603及び データベース61から構成されている。具体的には、マ イクロプロセッサ、ハードディスク、ROM、RAMな どから構成される。

【0117】(1) データベース61

データベース61は、オープンデータ部とクローズドデ ータ部とから構成され、オープンデータ部とクローズド データ部とは、それぞれ生産データ部、物流データ部、 販売データ部、サービスデータ部、回収リサイクルデー 夕部から構成されている。

【0118】データベース61に記憶されている情報の 一例を、図22に示す。この図に示すように、オープン データ部の生産データ部には、「分解方法」、「部品デ ータ」及び「有毒情報」が記憶されている。オープンデ 50 3)。

ータ部の回収リサイクルデータ部には、「リサイクル活 用情報」が記憶されている。また、クローズドデータ部 の生産データ部には、「検査情報」が記憶されている。 物流データ部には、「追跡記録」が記憶されている。版 売データ部には、「POS情報」及び「販売先情報」が 記憶されている。サービスデータ部には、「品質情報」 が記憶されている。回収リサイクルデータ部には、「マ ニフェスト情報」が記憶されている。

【0119】(2) DB更新部603

DB更新部603は、制御部601の指示により、デー タベース61に情報を書込み、又は、データベース61 から情報を読み出す。

103能關係(E)

制御部601は、DB更新部603を介して、データベ ース61に情報を書込み、又は、データベース61から 情報を読み川す。

【0120】また、I.AN接続部602を介して、管理 装置40と接続され、管理装置40から情報を受け取り り、データベース61に受け取った情報を書き込む。ま 20 た、データベース61から読み用した情報を管理装置す 0へ山力する。

(4) LAN接続部602

LAN接続館602は、制御部601とLAN装置70 とを接続する。1.8 リーダライタ30及び無線10 タグ80の動作リーダライタ30及び無線10タグ80 の動作について説明する。

【0121】(1) リーダライタ30及び無線『Cタグ 80の概要動作

リーダライタ30及び無線ICタグ80の概要動作につ 60と接続される。また、携帯端末型リーダライタ30 30 いて、図23に示すフローチャートを用いて説明する。 同期信号送信期間において、制御部102は、何間信号 送信命令を出力し、生成した同期信号波を出力し、命令。 生成部104は、同期信号送信命令に基づいて、パルス 信号波を生成して出力し、同期信号波に基づいて、パル ス信号波を生成して出力し、変変調部111は、搬送波 の振幅を変化させ、振幅の変化した搬送波を出力し、ア ンテナ部112は、搬送波を電波として空間に放射す る。制御部209は、アンテナ部201、復調部20 6、命令解読部207を介して、同則信号送信命令を受 40 け取り、さらに同期信号波を受信し、信期信号を無出 し、抽印した同期信号に同期する同期信号を繰り返し含 む同能信号波を生成する(ステップSIO2)。

【01.2.2】制御部102は、識別コード収集命令を出 力し、命令生成部104は、パルス信号波を生成して出 「力し、変復調部111は、搬送波の振幅を変化させ、振 幅の変化した搬送波を出力し、アンテナ部112は、撤 、送波を電波として空間に放射する。制御部209は、ア ンテナ部201、復調部206、命令解読部207を介 して、識別コード収集命令を受け取る(ステップS10

【0123】制御部102は、3秒間の識別コード収集 期間の経過を監視し (ステップS104)、3秒間の談 別コード以集期間において、各無線ICタグから識別コ ードを収集する (ステップS105)。 識別コード収集 別間が経過すると (ステップS104)、制御部102 は、各無線エピタグから識別コードの収集が終了したと みなし、説別コードの収集を終了する。

【0124】次に、アクセス期間において、制御部10 2は、識別コード記憶部106に記憶されている全ての **識別コードの読み出しが終了するまで(ステップSIO:10**: 6)、各識別コードについて、各識別コードにより識別 される無線ICタグの領域アクセス認証と領域アクセス とを繰り返し行い(ステップS107)、識別コード記 憶部106に記憶されている全ての識別コードの読み出 しが終了すると (ステップS106)、処理を終了す

【0125】(2) 無線 I Cタグの識別コードの収集の 動作

ここでは、図23のフローチャートのステップ\$105 に示す無線TCタグの識別コードの収集の動作につい て、図24に示すフローチャートを用いて説明する。制 御部209は、乱数生成部211に対して乱数を生成す。 るように指示し、乱数生成部211は、乱数R0を生成 し(ステップS131)、ハッシュ部212はハッシュ 値を生成し、制御部209は、識別コード記憶部208 から識別コードを読み出し、バッシュ部212からバッ シュ値を受け取り、受け取ったハッシュ角をチャネル常 号とするチャネルを選択し(ステップS132)、識別 コード送信期間において、選択したチャネルにより(ス テップS133)、読み出した識別コードと乱数Rのと 30 令の受け取りを待ち受ける。一致すれば(ステップS1 識別コード送信命令とを変調部213及びアンテナ部2 01を介してリーダライタ30へ送信し、アンテナ部1 12、変復調部111及び命令解読部110を介して、 新御部102は、識別コード送信命令と識別コードとを 受け取り、ハッシュ部109は、乱数R0を受け取り (ステップS134)、ハッシュ部109は、ハッシュ 値を生成し、制御部102は、受け取った識別コードを : 時記憶部103に書き込み、生成されたハッシュ値を チャネル番号とするチャネルを選択し(ステップS13 5)、制御部102は、識別コード応答期間内の選択し 40 認託子送信命令とを変調部213及びアンテナ部201 たチャネルにおいて(ステップS136)、前記識別コ ードと識別コード応答命令とを命令生成部104、変復 調部111及びアンテナ部112を介して送信し(ステ ップ S 1 3 8) 、制御部2 0 9 は、アンテナ部2 0 1、 復調部206及び命令解読部207を介して、識別コー 下応答期間において、選択したチャネルにより(ステッ プS137)、識別コード応答命令と識別コードとを受 け取り(ステップS138)、制御部209は、識別コ ード記憶部208から読み出した鑑別コードと、受け取。

プS 139)、識別コード 致期間において、選択した チャネルにより(ステップS140)、識別コードと識 別コード 致命令とを、変調館213及びアンテナ部2 01を介して山力する(ステップS142)。一致して いないなら(ステップS140)、ステップS131へ 戻って、処理を繰り返す。

34

【0126】制御部102は、識別コードー致期間内の 選択したチャネルにおいて(ステップS 1 4 1)、アン テナ部112、変復調部111、命令解読部110を介 して、識別コードー致命令を受け取り(ステップS14 2) 、 時記憶約103から前記識別コード読み出し、 読み出した識別コードを識別コード記憶部106へ書き 込む(ステップS143)。

【0 1 2 7】 (3) 無線 I C タグの領域アクセス認証及 び領域アクセスの動作

ここでは、図23のフローチャートのステップS107 に示す無線ICタグの領域アクセス認証と領域アクセス の動作について、図25に示すフローチャートを用いて 説明する。制御部102は、アクセス期間において、讃 20 別コード記憶部106から1個の識別コードを読み出し (ステップS 1 6 1)、アクセス要求命令と前記読み出。 した識別コードとを、命令生成部104、変復調部11 1及びアンテナ部112を介して出力し、制御部209 は、アクセス期間において、アンテナ部201、復調部 206及び命令解記部207を介して、識別コードとア クセス要求命令とを受け取り(ステップS162)、制 御部209は、受け取った識別コードと識別コード記憶 部208から読み出した識別コードとを比較し、一致し なければ(ステップS1G3)、さらにアクセス要求命 63)、制御部209は、乱数生成部211に対して乱 数を生成するように指示し、乱数生成部211は、乱数 R Oを生成し《ステップS 1 G 4》、暗号化部1 O 8 は、健記憶部231から領域鍵K1~K6を読み出し、 読み出した領域鍵KI~K6を用いて、乱数RDに暗号 アルゴリズムE1を施して、それぞれ暗号化乱数R1~ R6を生成し、生成した暗号化乱数R1~R6を生成乱 数記憶部234に書き込む(ステップSI66)。

【0128】制御部209は、識別コードと乱数R0と を介して山力し、アンテナ部112、変復調部111及 び命令経謝部110を介して、制御部102は、認証子 送信命令と識別コードとを受け取り、バッシュ部109 は、乱数ROを受け取り(ステップS165)、ハッシ ュ部109は、ハッシュ佰を生成し、制御部102は、 鍵記憶部107に記憶されている領域鍵を読み出し、暗 号化部108は、乱数ROを領域鍵を用いて暗号化して 暗号化乱数RO゚を生成し(ステップS167)、制御 部102は、命令生成部104へ前記識別コードと記託 った識別コードとを比較し、一致しているなら(ステッ―50―子応答命令とを出力し、命令生成部104は、暗号化乱

数RO)と識別コードと認証子応答命令とを、変復調部 111及びアンテナ部112を介して出力し、アンテナ 部201及び復調部206を介して、命令解説部207 は暗号化乱数RO)を受け取り、制御部209は、認証 子応答命令と識別コードを受け取り、(ステップS16 8) 、制御部209は、受け取った識別コードと識別コ ード記憶部208から読み出した識別コードとを比較 し、一致しなければ(ステップS169)、さらに、認 証子応答命令の受け取りを待ち受ける。一致すれば(ス テップS169)、比較器235は、命令解読部207 10 から受け取った暗号化乱数Rの。に一致する暗号化乱数 を生成乱数記憶部234から捜し、一致する暗号化乱数 があれば(ステップS170)、一致する昭号化乱数を 識別する番号Xiを制御部2C9へ出力する(ステップ) 5172)。一致する暗号化乱数がなければ(ステップ 5170)、比較器235は、暗号化乱数が一致しない 旨を制御部209へ出力し、制御部209は、識別コー ドとアクセス不許可命令と理由コードとを、変調部21 3 及びアンテナ部2 D 1 を介して出力する (ステップ S 171).

【0129】制御部102は、前記識別コードとアクセ ス情報とアクセス命令とを、命令生成部104、変復調 部111及びアンデナ部112を介して出力し、制御部 209は、アクセス命令と識別コードとアクセス情報と を、アンテナ部201、復調部206及び命令解読部2 07を介して受け取る(ステップS173)。制御部2 0.9は、次に、受け取った識別コードと識別コード記憶 部208から読み出した識別コードとを比較し、一致し なければ(ステップSI74)、さらに、アクセス命令 の受け取りを待ち受ける。一致すれば(ステップS17 4)、制御部209は、アクセス情報に含まれる物理ア ドレスが番号X±で示されるステージ領域内を示してい るか否かを判断し、ステージ領域内を示していない場合 には(ステップS175)、識別コードとアクセス不許 可命令と理由コードとを、変調部213及びアンテナ部 201を介して出力し、制御部102は、アンテナ部1 12、変復調郎111及び命令解読部110を介して、 識別コードとアクセス不許可命令と理由コードとを受け

【0130】ステージ領域内を示している場合には(ス 40 テップ 5 1 7 5) 、制御部 2 0 9 は、アクセス命令とア クセス情報とを入出力部215へ出力し、入出力部21 5は、顔御部209からアクセス命令とアクセス情報と を受け取り、アクセス命令とアクセス情報とに基づいて メモリ部216にアクセスを行い、制御部209は、そ のアクセスの結果に基づいて、アクセス応答管観を生成 し(ステップS177)、識別コードとアクセス応答命 令とアクセス応答情報とを、変調部213及びアンテナ 部201を介してへ出力し、割御部102は、アンテナ 部112、変復誤解111及び命令解読部110を介し、50 ように、洗濯槽内上部501において、リーダライタ3

て、アクセス応答命令とアクセス応答情報を識別コード とを受け収り(ステップS178)、入出力部101 は、アクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コード とを受け取り、管理装置40へ受け取ったアクセス応答 命令とアクセス応答情報と識別コードとを出力する。 1.9 無線 L C タグの種類と適用分野無線 L C タグ 8 Oは、搬送調波数として、2.4~2.5GHzの準マイ クロ波帯を使用し、電波方式により通信を行っている。 【0131】また、無線1Cタグ80は、860MHz ~9.15MIIzのUHF帯を使用し、同様に電波方式に より通信を行うようにしてもよい。この場合、タグ寸法 は、一例として、長さ100mm、幅15mm、厚さ 0.5 mmである。このとき、通信可能な距離は、2~ 3 mであり、通信速度は、10~20m秒/byteで ある。

【0132】この他に、磁気方式(電磁誘導方式)によ る無線ICタグが知られており、使用される民波数は、 125KHz又は13.56MHzであり、寸法は、縦 6 cm、横8 cmであり、通信距離は、50 cm以内で 20 あり、通信速度は、数К b p s である。また、重ね読み はできない、又は3枚程度以内まで可能である。電波方 式は、磁気方式よりも高周波を用いるので、アンテナを 小さくでき、タグを小型化できる。

【0133】無線1Cタグの適用分野と、タグ単価と、 通信距離との関係を図26に示す。この図では、積極に タグ単価をとり、縦軸に通信距離をとっている。タグ単 価が数円から500円程度であり、通信距離が数10c m以上である範囲 A 1 Oは、前記の電波方式を用いる無 線1Cタグの適用範囲を示し、この範囲内における用途 30 として、宅記A25、郵便A22、航空手荷物A23、 洗濯物管理A24、ライフサイクルマネージメントA2 -1 及び車両管理A 2 6 がある。

【0134】また、タグ単価が10円~500円であ り、通信運煙が50cm以内である範囲A11は、前記 磁気方式 (13MHz帯) を用いる無線 [Cタグの適用 **蜷頭を示し、この範囲内における用途として、OA機器** 川消耗品管理 Λ 3 1、イモビライザ Λ 3 0、テレホンカ ードA32及び定則券A29がある。また、タグ単価が 10円以下であり、通信距離が数10cm程度である範 - 国A27において、共振タグが知られており、万引き防 止のために用いられている。1.10 その他の変形例 なお、本発明を上記実施の形態に基づいて説明してきた が、本発明は上記実施の形態に限定されないのはもちろ んである。すなわち、以下のような場合も本発明に含ま れる。

【0135】(1)図3に示す衣服90に付されている 無線 I C タグ 8 O h は、図 1 8 に示すように、非プロテ クト部のサービスステージ領域に、「洗濯方法」が記録 されている。家庭用電気洗濯機500は、図27に示す

0と同様のリーダライタを内蔵しており、また、様々な 洗濯方法に応じた洗濯コースを記憶している。表限90 が洗濯楷内に入れられると、家庭用電気洗濯機500が 内蔵するリーダライタは、無線 I C タグ8 0 b の非プロ テクト部のサービスステージ領域に記録されている「洗 濯方法」を読み出し、家庭用電気洗濯機500は、読み 出した洗濯方法に応じた洗濯コースを読み出し、読み出 した洗濯コースにより、洗濯を開始する。

【0136】また、食材に無線ICタグが添付され、こ スステージ領域に記憶しており、電子レンジなどの調理 器は、リーダライタ30と同様のリーダライタを内蔵し ており、また、様々な調理方法に応じた調理コースを記 億している。無線ICタグの添付された食材が内部に入 れられると、調理器が内蔵するリーグライタは、無線工 Cタグの非プロテクト部のサービスステージ領域に記録 されている「調理方法」を読み出し、調理器は、読み出し した調理方法に応じた調理コースを読み出し、読み出し た調理コースにより、食材を調理する。

【0137】(2)メモリ部216は、5個のステージ 20 してもよい。 領域を打するとしているが、5個に限定されることはな い。5個より多いステージ領域を有するとしてもよい。 し、5個より少ないステージ領域を有するとしてもよ い。また、無線ICタグ80のメモリ部216内の可変 部は、この領域内に情報が埋め尽くされれば、可変部の 先頭から再度上書きするとしてもよい。

【0138】また、図28に示すように、非プロテクト 部とプロテクト部とから構成され、プロテクト部は、生 産ステージ領域と物流ステージ領域と販売ステージ領域 とサービスステージ領域と回収リサイクルステージ領域 30 と拡張領域とから構成されるとしてもよい。拡張領域 は、各ステージ領域内が情報で埋め尽くされた場合に、 さらに情報を書き込む領域として用いられる。

【0139】(3)リーダライタが、同一時間帯内にお いて、1個の無線1Cタグのみに対して読み書きを行う 場合には、図23に示す処理を行う代わりに、図29に 示すプローチャートに示すようにして、ステージ領域の 認証とステージ領域へのアクセスを行うようにしてもよ い。リーダライタは、アクセス要求を無線ICタグに送 0を生成し(ステップS203)、生成した乱数R0を リーダライタへ出力する(ステップS204)。リーダ ライタは、暗号化乱数RO、=EI(RO、K1)を生 成し(ステップS206)、生成した暗号化乱数R0" を無線ICタグに送信する(ステップS207)。無線 1 C タグは、暗号化乱数 R 1 = E 1 (R O、K 1)、R $2 = EI(RO, K2), \cdots, R6 - EI(RO,$ K6) を生成し(ステップS205)、受け取った暗号 化乱数RO'が、R1~R6のいずれかに一致するか否 かを判所し、一致しない場合に(ステップS208)、

「アクセス不許可」をリーダライタへ送信し(ステップ S209)、一致する場合に(ステップS208)、ス **テージ領域を識別するXTを決定する(ステップS21** 0)。リーダライタは、領域X3へのアクセスを行うア クセス命令を無線 I C タグへ送信する (ステップ S 2 1 無線ICタグは、XIとX3とが一致するか否か。 を判断し、一致しない場合に(ステップS212)、プ ーダライタに「アクセス不許可」を送信する(ステップ S213)。一致する場合に(ステップS212)、前 の無線 I C タグは、調理方法を非プロテクト部のサービ 10 記アクセス命令に基づいて無線 I C タグが行するメモリ にアクセスレ(ステップS214)、アクセス結果をア クセス応答としてリーダライタへ送信する(ステップS 215)

> 【0140】(4) 無線】Cタグ80は、上記に説明し たように、概送周波数として、2.4~2.5 GHzの準 マイクロ波帯を使用し、電波方式により通信を行うとし ているが、搬送周波数として、2.4~2.5 G H z の準 マイクロ波帯及び860MHz~915MHzのUHF 帯の国方を使用し、同様に電波方式により通信を行うと

> 【0141】また、無線ICタグ80を使用するステー ジに応じて、リーグライタ30は、使用する撤送間波数 としてUHF母又は準マイクロ波帯のいずれかを選択す るようにしてもよい。例えば、リーダライタ30と無線 **ICタグ80との距離が一定して近接している生産工場** 内においては、通信距離の短い準マイクロ波帯を選択 し、リーダライタ30と無線JCタグ80との距離が一 定しないと考えられる物流ステージ内においては、通信 距離の長いUHB帯を選択するようにしてもよい。

【0142】(5)上記の実施の形態においては、同一 期間において複数の無線ICタグへのアクセスを行うマ ルチ読み取りを行う際に、識別コード収集別間におい て、時分割方式により識別コードを収集し、アクセス期 間においては、リーダライタ30は、各無線ICタグに ついて順番にアクセスするとしているが、アクセス期間 においても時分割方式により、リーダライタ30は、各 **無線「Cタグにアクセスするとしてもよい。**

【0143】また、識別コード収集期間は、第1収集期 間と第2収集期間との2個の収集期間を含み、第1収集 信する(ステップS202)。無線ICタグは、乱数R 40 期間と第2収集期間とにおいて、識別コードを収集する としているが、識別コード収集期間は、3個以上の収集 期間を含み、それぞれの収集期間において、識別コード を収集するとしてもよい。また、擬送周波数として、 2.4~2.5GH2の準マイクロ波帯を周波数分割し て、分割された各周波数を複数の無線ICタグに割り当 てて、リーダライタ30は、分割された各周波数を用い て、各無線LCタグにアクセスするとしてもよい。 【O 1 4 4】また、スペクトラム拡散技術に基づくCD M A (Code Division Multiple Access) 方式を用いる 30 としてもよい。無線 I Cタグ毎にそれぞれ異なる拡散コ

ードを設定し、複数の無線1Cタグが同一の広帯域無線 チャネルを共有する。また、リーダライタ30と各無線 ICクグとの間で通信する情報をパケットデータに分割 し、各パケットデータの先頭に各無線ICタグを識別す る識別コードを付加し、リーダライタ30は、パケット データを用いて、各無線ICタグにアクセスするとして もよい。

【0145】(6) 識別コードは、32ピットからな り、製造業者識別コード(10ビット長)と、種類コー ド (10ビット長)と、製造番号 (12ビット長)とか 10 ーダライタは拒否することができる。 ら構成されるとしているので、2の32乗個分の識別コ 一下を生成できる。さらに、多くの数の識別コードが必 要であれば、説別コードのピット長を増やすとしてもよ W.

【0146】また、識別コードを32ピット長とし、さ らに、多くの数の識別コードが必要であれば、32ビッ ト長の乱数を生成し、生成した乱数と32ピットの前記 護別コードとを加算して、3.2ピット長の加算結果を 得、得られた加算結果を識別コードとしてもよい。この で通信を行うとしてもよい。リーグライタ30により無 線 L C タグ 8 0 に アクセスする場合に、識別コードは、 · 最大5.0 個の無線 LC タグを識別できればよいからであ る。ここで、もちろん加算以外の他の演算を用いるとし てもよい。

【0147】(7) 無線1 C タグ8 0 及びリーダライタ 3 0 は、記憶している領域鍵が漏洩しないように、無線 ICタグ80及びリーダライタ30が記憶している領域 鍵を不正に読みだそうとして、無線10タグ80及びり ーダライタ30を分解すると、前記領域鍵を記憶してい 30 るメモリが破壊されるタンパ方式を採用するとしてもよ Wa

【0148】(8)さらに、領域鍵配信装置を設け、領 域趾配信装置は、無線ICタグ80と接続され、6個の 領域鍵(KI~KG)を無線ICタグ80内部に書き込 むとしていもよい。また、領域健配信装置は、リーダラ イタ30と接続され、2個の領域鍵(K1及びK6、K 2及びK6、K3及びK6、K4及びK6又はK5及び K6の何れか)をリーダライタ30内に書き込むとして もよい。

【0149】この領域趾配信装置は、リーダライタ30 及び無線ICタグ80の製造業者以外の第三者機関が所 有し、この第三名機関によりこの領域鍵配信装置を用い て、リーダライタ30及び無線1Cタグ80にそれぞれ 領域質が書き込まれるとしてもよい。これにより、領域 鍵のリーダライタ30及び無線1Cタグ80への書込み 特点での、強域鍵の漏洩を防ぐことができる。

【0150】(9)すべての領域にアクセスを許すマス タ鍵K7を設け、特別に許された使用者のみにより使用 されるリーダライタ30内部にマスタ鍵×7を有し、マ 50 り、ニセモノを誤って購入することを防止できる。ま

スタ鍵 K 7により無線 L Cタグ8 0の全ての領域へのア クセスが可能であるとしてもよい。また、前記第三者機 農がこの使用者であるとしてもよい。

(10) 上記の実施の形態では、無線1 Cタグがリーダ ライタを認証するとしているが、図2.5に示すフローチ ャートのステップS161~S170において、リーダ ライタの処理と無線丁Cタグの処理とを逆にすることに より、リーダライタが無線「ピタグを認証するとしても よい。これにより、不正に製造された無線ICタグをリ

【0151】また、無線【Cタグがリーダライダを認証 し、かつリーダライタが無線ICタグを認証するとして まない。

(11) 販売ステージ領域には、WPCコード(JA N、EAN、UPCコード)を記録するようにしてもよ い。ここで、EAN (European Article Numbering Sys tem)は、ヨーロッパで使用されている小売食品外装用 の国際的な標準コード体系である。UPC(Universal Product Code) は、米国での小売り食品包装用標準パー 誠別コードを用いて無線1Cタグとリーダライタとの間 20 コードシンボルである。また、JANは、1978年に JIS化された共通商品コードで日本で使用されている。 コード体系である。

> 【0152】(12) リーダライタは、さらにパーコー ドを読むように構成してもよい。また、無線 I Cタグの 樹脂表面にパーコードを印刷して、パーコードの印刷さ れた無線ICタグを製品表面に貼り付けるようにしても よい。このパーコードの印刷された無線ICタグについ て、前記リーダライタは前記パーコードを読み、また、 無線ICタグにアクセスするようにしてもよい。

【0153】(13)無線ICタグの貼り付け位置は、 ロゴ裏面に限定されない。例えば、テレビジョン受像機 の内部に設けられた配線基板の上面に無線ICタグを貼 り付けるとしてもよい。このように、無線ICタグの點 り付け位置は、リーダライタ30から送信される電波の 屈く製品の内部であってもよい。

(14) 商店で陳列されている商品に無線 I C タグを添 付し、商店のレジにリーダライタ30と同様の構成を有 する第1のリーダライタを設置し、第1のリーダライタ は、正当に対価が支払われた商品に添付されている無線 40 ICタグにその旨を記録し、商店の出入り口にリーダラ イタ30と同様の構成を有する第2のリーダライタを設 置し、第2のリーダライタは、無線ICタグに前記の旨 が記録されていていない無線ICタグを検出する。これ により、商品の万引きを防止することができる。

【0154】(15)衣服の製造業者は、その製造業者 名を記録している無線ICタグを製造した衣服に添付 し、仕入れ業者は、無線ICタグに記録されている製造 業者名をリーダライタ30により読み出すことにより、 衣服の製造業者名を確認することができる。これによ

た、高級衣料品や高級装飾品などの高級プランド品に、 無線ICタグを添付することにより、高級ブランド品の 偽物の流通を防止することができる。また、高級プラン ド品の品質を保証することができる。また、法道経路に おいて、経路情報を無線丁でタグに書き込むことによ り、流通の経路の管理、探索ができる。

【0155】(16)生産現場において、生産従事者 は、その者の名前が記録されている無線1Cタグが裏面 に添付されている名札を身につけ、生産現場の各所にお いて、リーダライタ30と同様の構成を行するリーダラ 10 む。 イタが設置され、このリーグライタは、無線ICタグに 記録されている名前を読み出し、その場所とともに記録 する。これにより、生産現場における人の動きの管理を することができる。また、小売店などにおいても同様で ある。

【0156】(17)病院において、患者が入院し、治 療を受け、退院に至るまでにおいて、上記の製品のライ フサイクルと同様に、病院の療養サイクルにおける複数 のステージ、すなわち、入院、検査、手術、治療、養 生、投薬、会計、退院などを経る。これらの投数のステー20 ージ毎に、それぞれ必要な情報が存在する。患者は、無 **線 T C タグを身につける。無線 T C タグは、ステージ**毎 のステージ領域を有している。人院ステージ領域には、 患者の名前及び病状情報が書き込まれ、検査ステージ領 域には、検査結果が書き込まれ、手術ステージ領域に は、手術方法及び結果が書き込まれ、治療ステージ領域 には、治療方法及び結果などの処置情報が書き込まれ、 益生ステージ領域には、養生中の病状情報が書き込ま れ、投棄ステージ領域には、患者に投薬された医薬品に 関する情報が書き込まれ、会計ステージ領域には、治 療、投薬などの保険点数及び金額情報が書き込まれ、退 院ステージ領域には、退院時点における病状情報が書き 込まれている。各ステージ領域にアクセスできる権限を 有する者は限定されている。病院内の病室、治療室、手 **祠室、会計室などの各所において、リーダライタ30と** 同様の構成を行する各ステージのリーダライタが設置さ れ、各ステージのリーダライタを操作する権限を打する 者、例えば、患者、医者、看護者又は会計担当者など は、自分だけが秘密に知っているパスワードをリーダラ イタに入力し、正しく権限を有する者である場合には、 リーダライタは、無線10タグの各ステージ領域から情 報を読み出し、又は情報を書き込む。

【0157】これにより、患者は、自分の病状や治療方 法について正しい知識を得ることができる。また、医者 又は看護者が患者を取り違えたり、処置を誤ったりする ことを防止ができる。また、会計担当者は、正確に治療 代金などを計算できる。

(18) 物流ステージにおいて、図7に示すように、物 流管理サプシステム20トに含まれる第3組のリーダラ イタ30頁及び携帯電話内談型管理装置40dが、貨物 50 いる無線1Cタグに記録されている情報を読み出すこと

トラックに搭載され、アンテナ部を行するリーグライタ 30dが、貨物トラックの荷物版人口の上部内側に設置 されているので、荷物撒入口近辺の無線10タグの添付 された貨物の内容物を無線ICタグに記録されている特 **報を読み出すことにより知ることができる。こうして得** られた貨物の内容物についての情報と現在トラックが位 置している場所の情報とを、基地局50、公衆回線、受 信装置51、接続装置53、LAN装置70を介して、 ホストコンピュータ60のデータベース61に書き込

【0158】これにより、貨物トラックに擬入された貨 物又は貨物トラックから撤出された貨物の内容物とその 位置とを時々刻々と知ることができるので、貨物の流道 ルートを確実に把握することができる。

(19) 無線「Cタグが木、CD、衣服などに添付さ れ、これらの本、CD、衣服などが重なり合って保管さ れている場合においても、リーダライタ30は、これら 複数の無線10タグとのアクセスを行うことができるの で、これらの本、CD、衣服などの在海管理ができる。 【0159】(20)オフィスに複数台設置されている コンピュータやプリンタなどを接続する複数の配線師 に、前記配線が接続する機器と機器とを示す情報が記録 されている無線ICタグを添付し、これらの複数の配線 をオフィスの床下に埋め込む。リーダライタを床上から 操作して、これらの無線ICタグに記録されている情報 を読み出すことにより、機器と機器とを接続する配線の 位置を知ることができる。

【0160】(21)自動車の軍体に無線「Cタグを添 付し、サービスステージ領域に、自動車の運行状況、例 30 えば、走行問艦数と日付、給油量と日付などを定期的に 無線10タグに記録するようにしてもよい。また、白動 車の修理履歴を記録して管理するようにしてもよい。ま た、自動車が廃車とされたときに、これらの情報を用い て、自動車の部品、モジュールのリコースを決定するに ようにしてもよい。

【01.61】このようにして、廃棄される物品のリユー スが簡単に決定できるので、廃棄される物品の回収率が 向上し、さらに、物品が再利用されるリユース率が向上 する。

(22) 無線ICタグに、さらに、温度センサ、圧力セ ンサなどのセンサを付加し、これらのセンサにより、定 期的に、無線ICタグの周辺の温度、圧力などを検出 し、検出した温度、圧力などを無線ICタグ内に記録す るようにしてもよい。また、この無線ICタグは、これ らのセンサを駆動させるため電池を備えているとしても よい。

【01.62】(23)家庭内に用いられる電化製品や衣 服に無線 I C タグが添付され、リーダライタを用いて、 家庭内に存在するこれらの電化製品や表限に添付されて

により、家庭内資産管理を行うことができる。

(24) 上記実施の形態では、秘密鍵方式による暗号を 用いているが、公開鍵方式による暗号を用いるとしても よい。例えば、楕円曲線上の離散対数問題を安全性の根 拠とする暗号通信方式を用いてもよい。

2 第2の実施の形態

図30は、本発明における第2の実施の形態のラインサイクル管理システムのライフサイクル工程を示した図である。以下、図30に示すように、製品のライフサイクルの工程を生産工程Q23、物流工程Q24、販売工程 13Q25、使用工程Q26、阿収処理工程Q27の5つの工程に分けて説明するが、ライフサイクルの工程はこれに限るものではない。例えば、図30に示すように、使用工程と回収処理工程の間に再生工程Q28を設けてもよい。

【0163】図30に示すように、各工程内あるいは各工程同士において製品Q1の管理システムは、製品Q1に関する製品情報を製品Q1の外部に取り付けられた非接触で通信を行う1CクグQ2にメモリを設け、各工程ごとに設けられた無線通信を行うリーダライタQ3を用でいて、メモリに製品情報を各工程ごとに言き込んだり、または、言き込まれた製品情報を読み出したりすることにより行うものである。

【0164】なお、製品Q1としては、電気業界における家庭電化製品、コンピュータ等の電子機器あるいは電子部品、産業用機器、また車業界における自動車、モーターサイクル等、あるいはこれらの部品、食品業界における梱包された食品等、また住宅業界における住宅建材、家具等、また衣料業界における衣服等、その他、粒、靴、食器あるいは雑貨等の様々な業界の製品がある。

【0165】なお、以下の実施の形態では、情報記憶以体の一例として、ICタグを用いる。また、ICタグQ2は、製品Q1あるいは製品Q1に用いられている個々の部品に取り付けられる。特に、製品Q1に付された社章、商標あるいはマークなどのロゴタイプと製品Q1の間、または、そのロゴタイプの周辺近傍に設けることにより、ICタグQ2は外部から目立つことが無くなり、製品Q1の外税を損なうことなくるとともに、ICタグQ2の所在を統一することができ、各工程において、I 40 CタグQ2の所在を明確にすることができる。

【0166】次に、図31において、本発明における第2の実施の形態に係るライフサイクル管理システムの通信システムについて説明する。図31は、本発明における第2の実施の形態に係る非接触のICタグQ2aの構造およびリーダライタQ3を示すプロック図を表している。以下、非接触のICタグは、そのICタグに製品情報の書き込みあるいは製品情報の読み出しを行うリーダライタと電波により通信が行なわれる。

【0167】図31に示すように、ICタグQ2aは、

アンテナQ4、電源回路Q5、復調回路Q6、制御回路Q7、メモリQ8 a および変調回路Q9とで構成されている。まず、リーダライタQ3から暗号化されだ製品情報の信号が送信され、ICタグQ2 a のアンテナQ4で受信し、受信信号は電源回路Q5により電力に変換してICタグQ2 a の全装置に電力を供給するとともに、復調回路Q6によって受信信号を復調化する。そして、復調化された信号は、制御回路Q7でその受信信号の内容に応じてメモリQ8 a へ書き込みが行われる。

【0168】次に、ICタグQ2aから必要な製品情報を読み出すときは、リーダライタQ3から送信された読み出し信号に対し、ICタグQ2aのアンテナQ4でその読み出し信号を受信する。受信した読み出し信号は、電源回路Q5により電力に変換されるとともに、復調回路Q6により復調化される。そして、復調化された信号に応じて制御回路Q7によってメモリQ8aから必要な製品情報を読み出し、読み出された信号は変調回路Q9により変調されてアンテナQ4から電波信号として送出して読み出しが行われ、リーグライタQ3で製品情報を読み込み、情報に基づき判断を行う。

【0169】ごこで、図30に示す5つの各工程における10タグQ2aのメモリQ8aに書き込まれる製品情報は、各工程における製品の履歴情報で、以下に示す情報があるがこれに限るものではない。第1の工程である生産工程Q23において10タグQ2aに書き込まれる製品情報としては、製造元に関するメーカ名、品名、品番、製品番号、製品が作られた年月日または時刻、製品が製造された工場、製品に関する材料、製法および製造の条件、製品の部品の保証原間等がある。

【0170】第2の工程である物流工程Q24において TCタグQ2aに書き込まれる製品情報としては、製品 の入出庫日、グローバルロケーション番号および運送業 者名等がある。第3の工程である販売工程Q25におい TTCタグQ2aに書き込まれる製品情報としては、ユーザーに販売したときの製品保証に関する情報(すなわ お保証開始日、販売元保証等)、保証書番号、卸に関する の知識者名と卸日、ユーザーに販売した小売店名と販売 日がある。

【0171】第4の工程である使用工程Q26においてICタグQ2aに書き込まれる製品情報としては、使用された製品が放降したときの放降箇所、放降内容、修理した同数、修理日、修理部品、修理内容等の修理記録や製品を修理した修理会社や修理者名等がある。第5の工程である回収処理工程Q27においてICタグQ2aに書き込まれる製品情報としては、その製品を回収した阿収日、再利用するための部品名、処理方法、処理年月日、処理業者、処理者等のリュースに関する記録、製品を回収した回収業者名または製品を廃棄した廃棄業者名等がある。

50 【0172】また、第2の実施の形態においてライフサ

イクルの各工程においてメモリQ8aに書き込まれる製品情報に、書き込むごとに書き込まれたときの年月日および時刻情報を含ませておくことで、リーダライタQ3により新たな製品情報をメモリQ8aに書き込む際、メモリQ8aのメモリの容量が不足して、その新たな製品情報がメモリQ8aに書き込むことができないときは、最も古い製品情報を自動で削除して、新たな製品情報をメモリQ8aに書き込むことができるようすることもできる。

45

【0173】なお、この場合、リーダライタQ3の使用 10 者に書き込まれた製品情報のリストをリーダライタQ3 に送信することにより、使用者にどの製品情報を削除するかを選択させて、一番不要な製品情報を削除することも可能である。

3 第3の実施の形態

次に、本発明における第3の実施の形態に係るライフサイクル管理システムについて説明する。第3の実施の形態において、ライフサイクル工程は第2の実施の形態と同じなので図30を用いて説明し、第3の実施の形態におけるICタグの構造を図32に示し、図31と同じ第20歳のものには同じ符号を付し、説明を省略する。

【0174】第3の実施の形態において、図30に示す 5つの各工程における製品情報は、各工程において共通 の情報として共有化された共通製品情報と、各工程間に おいて共有化しないで各工程内で閉ざされた非共通製品 情報とに分けられており、これにより製品情報の各工程 同士でのセキュリティを図り、特定の者のみが非共通製品情報を得ることができるものである。

【0175】図30における各工程での共通製品情報および非共通製品情報の分け方の1つとして、以下に示す。第1の工程である生産工程Q23において10タグQ2bに書き込まれる共通製品情報としては、製造元に関するメーカ名、品名、品番、製品者等等および製品が作られた年月日または時刻、製品や部品の保証別題等があり、また、非共通製品情報としては、製品が製造された工場、製品に関する材料、製法および製造の条件等がある。

【O176】第2の工程である物流工程Q24において 【CタグQ2bに書き込まれる共通製品情報としては、 製品の入出庫日やグローバルロケーション番号等があ り、また、非共通製品情報としては、運送業者名等があ る。第3の工程である販売工程Q25において1Cタグ Q2bに書き込まれる共通製品情報としては、ユーザー に販売したときの製品保証に関する情報(すなわち保証 開始日や販売元保証)、保証書番号等があり、非共通製品情報としては、如に関する無業者名や卸口、ユーザー に販売した小売店名や販売日がある。

【O 177】第4の工程である使用工程Q26において 1CタグQ2bに書き込まれる共通製品情報としては、 使用された製品が故障したときの故障医所、故障内容 等、修理した回数、修理目、修理部品、修理内容等の修理記録があり、非共通製品情報としては、製品を修理した修理会社や修理者名等がある。第5の工程である回収処理工程Q27においてICタグQ2bに書き込まれる共通製品情報としては、その製品を回収した回収日、再利用するための部品名、処理方法、処理年月日等のリュースに関する記録があり、非共通製品情報としては、製品を回収した回収業者名、製品を廃棄した廃棄業者名、再生工場名、再生産者等がある。

【0178】なお、上述した各工程の共通製品情報および非共通製品情報は、製品に応じて、または、ライフサイクル管理システムの管理形態において決めればよく、上述の共通製品情報を非通製品情報として扱ったり、非共通製品情報を共通製品情報と扱うこともあり、これらに限ったものではない。次に、図32を用いて、各工程の共通製品情報および非共通製品情報のセキュリティが施された第3の実施の形態におけるICタグQ2bとリーダライタQ3の通信システムについて説明する。

【0179】第3の実施の形態と第2の実施の形態が異なる点は、図32に示すように、ICタグQ2ものメモリ86の領域が、共通製品情報を記憶する共通製品情報メモリ部Q11に分けられていることである。まず、ICタグQ26に製品情報を書き込むときは、リーダライタQ3の使用者は、製品情報を共通製品情報あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q11のどちらに書き込むかを指定するメモリ指定情報の信号を1CタグQ26に30送信する。

【0180】ICタグQ2bはその暗写化された製品情報の信号をアンテナQ4で受信し、受信信号は電源回路Q5により電力に変換してICタグQ2bの全装置に重力を供給するとともに、復調回路Q6により受信信号を復調化する。このとき復調化された信号には、共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q11のどもらに書き込むかを指定するメモリ指定情報が含まれているので、そのメモリ指定情報に従って、指定された共運製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q11に、制御回路Q7により、受信信号の内容の書き込みが行われる。

【0181】次に、1CタグQ2bから共通製品情報を 読み出すときは、リーダライタQ3の使用者は、無条件 で1CタグQ2bと通信でき、リーダライタQ3から共 通製品情報を読み出す信号を含む信号を1CタグQ2b に送信する。アンテナQ4から受信した共選製品情報を 読み出す信号は、電源回路Q5により電力となるととも に、復調回路Q6により復調化され、制御回路Q7によ ってメモリ8bの共通製品情報メモリ部Q10から必要 な共通製品情報を読み出し、変調回路Q9を運してアン テナQ4から電波信号として送出して、リーダライタQ3で共通製品情報を受信する。

【0182】また、I CタグQ2 bから非共通製品情報を読み出すときは、まず、リーダライタQ3の使用者は、非共通製品情報メモリ部Q11を指定する信号、すなわち暗号鍵をJ CタグQ2 bに送信する。そして、暗号鍵により非共通製品情報を読み出すことが可能となったとき、リーダライタQ3から必要な非共通製品情報を読み出す信号をI CタグQ2 bに送信する。

【0183】アンテナQ4から受信した非共通製品情報を読み出す信号は、電源回路Q5により電力となるとともに、復調回路Q6により復調化され、制御回路Q7によってメモリ8bの非共通製品情報メモリ部Q11から必要な非共通製品情報が読み出される。読み出された非共通製品情報の信号は変調回路Q9を通してアンテナQ4から電波信号として送信され、リーダライタQ3で非共通製品情報を受信する。

【0184】このように、第3の実施の形態は、少なくとも非共通製品情報メモリ部Q11に書き込まれた非共名。 通製品情報を読み出すときは、リーダライタQ3からICタグQ2 bに送信する読み出し信号に非共通製品情報を表しまする信号、すなわち暗り鍵がに対応されていないと問即回路Q7が判断した場合は、その読み出し信号は、メモリ8bにアクセスできないようにプロテクトされているものである。

【0185】各工程における各リーダライタはそれぞれ別の暗号鍵をもっているため、この暗号鍵の存在により、特定の使用者のみが非共産製品情報を得ることができるシステムとなっている。なお、この暗号鍵は、メモ 30 リにアクセスするための手段を意味し、暗号コード信号であったり、パスワードによる信号等である。また、カオス理論を用いたプロック信号やストリーム信号等もある。これは以下の実施の形態についても同様である。

【0186】すなわち、暗号鍵が存在するときにのみリーダライタとメモリが通信可能となるので、製品情報のセキュリティを図ることができる。また、第3の実施の形態において、暗号鍵が、パスワード人力による信号とした場合は、使用者がリーダライタQ3にパスワードを入力することによる場合は、図30に示す各工程で同じ機能をもつリーダライダを用いてセキュリティを図ることができる。

【0187】また、暗号鍵をあらかじめリーダライタQ3に設定しておいて、使用者が暗号鍵の存在を知らずに、予め非共延製品情報メモリ部Q11にアクセスできるようなリーダライタを用いた場合は、図30に示す名工程で異なったリーダライタを用いることで、各工程同士のセキュリティを図ることができる。さらに、共通製品情報を読み出す際にも、各工程で共通の暗号鍵を設定しておき、非共通製品情報を読み出す際には、各工程で

はそれぞれ共通の暗号鍵とは異なる暗号鍵(例えば、図30における各工程での第1~第5の暗号鍵)を設定しておくことで、特定の製品が流通される業界内において、各工程同士および各工程内の閉ざされた工程においてもセキュリティを図ることができる。

【0188】また、第3の実施の形態においてライフサイクルの各工程において共通製品情報メモリ部Q10および非共通製品情報メモリ部Q11に書き込まれる製品情報メモリ部Q11に書き込まれたときの年月日および時刻情報を含ませておくことで、リーダライタQ3からの新たな製品情報を共通製品情報メモリ部Q11に書き込む際、共通製品情報メモリ部Q11に書き込むできないとまけ、最も古い製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q11に書き込むことができないときは、最も古い製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q11に書き込むことができないときまり部Q11に書き込むことができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようすることができるようなことができるようなことができるよりが限していませばいます。

【0189】また、リーダライクQ3の使用者にメモリ 容量が不足した共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q11に書き込まれた製品情報のリストをリーダライタQ3に送信することにより、使用 者にどの製品情報を削除するかを選択させて、一番不要な製品情報を使用者の判断により削除することも可能である。

【0190】次に、自動で、例えば、共通製品情報メモリ部Q10に情報を書き込む際、共通製品情報メモリ部Q10のメモリ容量が不足しているときは、メモリの容量がある非共通製品情報メモリ部Q11に新だな製品情報を書き込むことも可能である。なお、この場合は、書き込む使用者が、共通製品情報として書き込みたいのに、非共通製品情報として書き込まれるので、このときは、書き込み不可能とするか、共通製品情報を非共通製品情報として記憶してもよいかの可否を使用名に応答することにより、セキュリティは図ることができる。

4 第4の実施の形態

次に、本発明における第4の実施の形態に係るライフサイクル管理システムについて説明する。第4の実施の形態において、ライフサイクル工程は第2の実施の形態と同じなので図30を用いて説明し、第4の実施の形態の10タグの構造を図33に示し、図31と同じ構成のものには、同じ符号を付し、説明を省略する。

【0191】第4の実施の形態において、図30に示す5つの各工程における製品情報は、第2の実施の形態のものと同じである。また、各工程間のセキュリティを図る場合は、第3の実施の形態のように各工程において共通の情報として共有化された共通製品情報と、各工程同上において共有化しないで各工程内で閉ざされた非共通

製品情報とに分ける。

【0192】第4の実施の形態が第2および第3の実施の形態と異なる点は、「CタグQ2cのメモリ8cが、一回に関り書き込み可能で読み出し専用のメモリであるROMQ12と何度も読み書き可能なメモリであるRAMQ13とからなるものである。なお、セキュリティを図る場合は、図33に示すように、さらに、ROMQ12を共通製品情報を記憶する共通製品情報ROM部Q14および非共通製品情報RAM部Q15に分け、RAMQ13を共通製品情報を記憶する共通製品情報RAM部Q16および非共通製品情報を記憶する共通製品情報RAM部Q16および非共通製品情報を記憶する非共通製品情報RAM部Q17に分ける。なお、ROMQ12に記憶される製品情報は、主に生産工程での製品の「D情報であり、各工程に共通な製品情報である。

[0193] また、ROM Q12あるいはRAM Q1

3のどちらかが共通製品情報を記憶するメモリ部および

49

非共通製品情報を記憶するメモリ部を有していればセキ ュリティを図ることができる。次に、第4の実施の形態 の1 C タグ Q 2 c とリーダライタ Q 3 の通信システムに 20 ついて図33を用いて説明する。なお、第4の実施の形 態では、ROM Q12およびRAM Q13のどちらに も共通製品情報を記憶するメモリ部および非共通製品情 報を記憶するメモリ部を有する場合について説明する。 【0194】第4の実施の形態では、ICタグロ2cに 製品情報を書き込むときに、その書き込む製品情報を、 第三者が消去できないようしたいときはROM Q12 に出き込み、第三者が消去できるようにしたいときはR AM Q13に書き込むようにしたものである。まず、 図33に示すように、ICタグQ2cに製品情報を書き 込むときは、リーダライタ03の使用者は、製品情報を 共通製品情報あるいは非共通製品情報にするかを選択 し、また、その製品情報が治去されてもよいかを選択し て暗号化された信号をICタグQ2cに送信する。

【0195】ICタグQ2cはその暗号化された製品情報の信号をアンテナQ4で受信し、受信信号は電源回路Q5により電力に変換して1CタグQ2cに電力を供給するとともに、複割回路Q6により受信信号を復割化する。このとき復調化された信号には、共通製品情報ROM部Q15、共通製品情報ROM部Q15、共通製品情報RAM部Q16あるいは非共通製品情報RAM部Q17のいずれかへ書き込むかを指定するメモリ指定情報が含まれているので、そのメモリ指定情報に従って、指定されたところに、制御回路Q7により、受信信号の内容の書き込みが行われる。

【0196】次に、ICタグQ2cから共通製品情報をに、予め非共通製品情報RO 競み出すときは、リーダライタQ3の使用者は、リーダ ライタQ3から共通製品情報を読み出す信号を含む信号 をICタグQ2cに送信する。アンテナQ4から受信し た共通製品情報を読み出す信号は、電源回路Q5により 50 リティを図ることができる。

電力となるとともに、復調回路Q6により複調化され、 側御回路Q7によってメモリ8cの共通製品情報ROM 部Q14あるいは共通製品情報RAM部Q16から必要 な共通製品情報を読み出し、変調回路Q9を通してアン テナQ4から電波信号として送出してリーダライタQ3 で共通製品情報を受信する。

【0197】また、ICタグQ2cから非共通製品情報を読み出すとさは、まず、リーダライタQ3の使用者は、非共通製品情報ROM部Q15あるいは非共通製品情報RAM部Q17とアクセスするために非共通製品情報ROM部Q15あるいは非共通製品情報RAM部Q17を指定するメモリ指定情報の信号、すなわち暗り趾を1CクグQ2cに送信する。

【0198】そして、暗号號により非共通製品情報を読み出すことが可能となったとき、リーダライタQ3から必要な非共運製品情報を読み出す信号を1CタグQ2cに送信する。アンテナQ4から受信した非共通製品情報を読み出す信号は、電源国路Q5により電力となるとともに、復調回路Q6により復調化され、制御回路Q7によって非共通製品情報ROM部Q15あるいは非共通製品情報RAM部Q17から必要な非共通製品情報を読み出す。

【0199】読み出された非共通製品情報の信号は変調で開路Q9を通してアンテナQ4から電波信号としてリーダライタQ3へ送信される。第4の実施の形態は、第3の実施の形態と同様に、少なくとも非共通製品情報RAM部Q17に背き込まれた非共通製品情報を読み出すときは、リーダライタQ3から1CタグQ2cに送信する読み出し信号に非共通製品情報メモリ部Q11を指定する信号、すなわち暗号鍵が含まれていないと制御回路Q7が判断した場合は、その読み出し信号は、メモリ8cにアクセスできないようにプロテクトされているものである。

【0200】各工程における各リードライトはそれぞれ 別の暗号鍵をもっているため、この暗号鍵の存在によ り、特定の使用者のみが非共通製品情報を得ることがで きるシステムとなっている。なお、第4の実施の形態に おいて、この暗号鍵は、非共通製品情報ROM部Q15 あるいは非共通製品情報 R A M部Q 1 7 の非共通製品情 祖を読み出すための信号を意味し、使用者がリーダライ タロ3にパスワードを人力することによる信号の場合 は、図30に示す各工程同士で同じ機能をもつリーダラ イタ()3を用いてセキュリティを図ることができる。 【0201】また、暗り鍵をあらかじめリーダライタ〇 3に設定しておいて、使用者が暗号趾の存在を知らず に、予め非共通製品情報ROM部Q15あるいは非共通 製品情報RAM部Q17にアクセスできるようなリーダ ライタを用いた場合は、図30に示す各工程同士で異な ったリーグライタを用いることで、各工程同士のセキュ

【0202】さらに、共通製品情報を読み出す際にも各 工程で共通の共通製品情報ROM部Q14あるいは共通 製品情報RAM部Q16のそれぞれに対応する第1の暗 け鍵、第2の暗り鍵を設定しておき、非共通製品情報を 読み出す際は、非共通製品情料ROM部Q15あるいは 非共通製品情報RAM部Q17のそれぞれに対応した各 工程で異なる複数の暗号鍵を設定しておくことで、各工 程内の閉ざされた工程においてもセキュリティを図るこ とができる。

51

【0203】また、第4の実施の形態においてライブサー10 イクルの各工程において、共通製品情報 R A M部Q 1 G および非共通製品情報RAM部Q17のメモリ部に書き 込まれる製品情報に、書き込むことに書き込まれたとき の年月日および時刻情報を含ませておくことで、リーダ ライタO3からの新たな製品情報をこれらのRAMのメ モリ部に書き込む際、これらのR AMのメモリ部どれか のメモリの容量が不足して、その新たな製品情報がその 容量不足のメモリ部に書き込むことができないときは、 そのRAMのメモリ部の最も古い製品情報を自動で削除 して、新たな製品情報をRAMのメモリ部に沿き込むこ 20 とができるようにすることができる。

【0204】また、リーダライタQ3の使用者にメモリ 容量が不足したメモリ部に書き込まれた製品情報のリス トをリーダライダQ3に送信することにより、使用者に どの製品情報を削除するかを選択させて、一番不要な製 品情報を使用者の判断により割除して、その指定のメモ り部に書き込むようにすることも可能である。次に、自 動で、例えば、共通製品情報RAM部Q16に情報を書 き込む際に共通製品情報 R A M部 Q 1 6 のメモリ容量が 不足しているときは、メモリの容量がある非共通製品情 30 報R AM部Q17に新たな製品情報を書き込むことも可 能である。

【0205】なお、この場合は、書き込む使用者が、共 通製品情報として共通製品情報RAM部Q16に書き込 みたいのに、非共通製品情報として非共通製品情報 RA M部Q) 7に書き込まれるので、このときは、書き込み 不可能とするか、共通製品情報を非共通製品情報として 記憶してもよいかの可否を使用者に応答することによ り、また、メモリ容量に余裕のある非共通製品情報 R A M部Q17に、自動あるいは使用者に選択させることに 40 より、セキュリティを図ることができる。なお、RAM 部について説明したが、ROM部においても同様のこと

【0206】また、例えば、ROM部に製品情報を書き 込む際に、ROM Q12のメモリ容量が不足している ときには、メモリ容量のあるRAM Q13に新たな製 品情報を書き込むことも可能である。この場合、ROM Q12とRAM Q13において、共通製品情報は共通 製品情報として扱い、非共通製品情報は非共通製品情報 として扱うのが好ましいが、これに限らない。

5 第5の実施の形態 次に、木発明における第5の実施の形態に係るライフサ イクル管理システムについて説明する。第5の実施の形 態において、ライフサイクル工程は第2の実施の形態と 同じなので図30を用いて説明し、第4の実施の形態の

[Cタグの構造を図3.4に示し、図3.1と同じ構成のも のには同じ符号を付し、説明を省略する。

【0207】第5の実施の形態が第2、第2および第4 の実施の形態と異なる点は、図34(a)に示すよう

に、10タグQ2dのメモリ8dが、図30に示す工程 の数だけ分けられ、それぞれ生産工程Q23の製品情報 を記憶する第1のメモリ部Q1.8、被流工程Q2.4の製 品情報を記憶する第2のメモリ部Q19、販売工程Q2 5の製品情報を記憶する第3のメモリ部Q20、使用工 程Q26の製品情報を記憶する第4のメモリ部Q21お よび回収処理工程 Q 2 7 の製品情報を記憶する第 5 のメ モリ部Q22に分けられていることである。 なお、工程 数に応じて必要な工程の数だけメモリを分ければよい。

【0208】第5の実施の形態において、図30に示す 5つの各下程における製品情報は、第2の実施の形態で 説明したものと同じである。また、各工程間のセキュリ ティを図る場合は、図34(b)に示すように、第3の 実施の形態のように各工程において共通の情報として共 有化された共通製品情報と、各工程同士において共有化 しないで各工程内で閉ざされた非共通製品情報とに分 り、第1~第5のメモリ部Q18~Q22を、それぞれ 共通製品情報メモリ部と非共通製品情報メモリ部に分け ればよい。

【0209】また、第4の実施の形態に示したように、 さらに、第1~第5のメモリ部Q18~Q22を、RO MとR AMに分けて、R OMを共通製品情報を記憶する 共通製品情報ROM部および非共通製品情報を記憶する 非共通製品情報ROM部に分け、RAMを共通製品情報 を記憶する共通製品情報R A M部および非共通製品情報 を記憶する非共通製品情報RAM部に分けてセキュリテ ィを図ることができる(図示せず)。

【0210】次に、図34(b)を用いて、第5の実施 の形態の1℃タグQ2dとリーグライタQ3の通信シス テムについて説明する。まず、図34 (b) において、 第1の工程においてICタグQ2dに製品情報を書き込 むときは、第1の工程内のリーダライタQ3の使用者 は、製品情報を共通製品情報あるいは非共通製品情報に するかを選択して暗号化された信号を F C タグQ 2 dに 送信する。

【0211】 I CタグQ 2 dはその暗号化された製品情 假の信号をアンテナQ4で受信し、受信信号は電源回路 Q5により電力に変換してICタグQ2dに電力を供給 するとともに、復調回路Q6により受信信号を復調化す る。このとき後調化された信号には、第1のメモリ部Q 18の共通製品情報メモリ部あるいは非共選製品情報メ

モリ部のいずれかへ書き込むかを指定するメモリ指定情、報が含まれてるので、そのメモリ指定情報に従って、指定されたところに、制御回路Q7により、受信信号の内容の書き込みが行われる。

【0212】次に、第1の工程内で1 Cタグ Q 2 dから 共通製品情報を読み出すときば、リーダライタ Q 3 の使 用るは、リーグライタ Q 3 から共通製品情報を読み出す 個号を含む信号を1 C タグ Q 2 d に送信する。アンテナ Q 4 から受信した共通製品情報を読み出す信号は、電源 回路 Q 5 により電力となるとともに、復誤回路 Q 6 により復調化され、制理回路 Q 7 によって第1 のメモリ部 Q 1 8 の共通製品情報メモリ部から必要な共通製品情報を 読み出し、変調回路 Q 9 を通してアンテナ Q 4 から電波 信号として送出してリーダライタ Q 3 で共通製品情報を 受信する。

【0213】また、図34において、「CタグQ2dから非共通製品情報を読み出すときは、まず、非共通製品情報を読み出すときは、まず、非共通製品情報が書き込まれた工程が第1の工程の場合は、リーダライタQ3の使用者は、第1のメモリ部Q18の非共通製品情報メモリ部にアクセスするために第1のメモリ部 20Q18の非共通製品情報メモリ部を指定する信号、すなわちその工程専用暗号鍵を「CタグQ2dに送信する。

【0214】そして、工程専用時分離により非共通製品情報を読み出すことが可能となったとき、リーダライタQ3から必要な非共通製品情報を読み出す信号を「CタグQ2dに送信する。そして、アンテナQ4から受信した非共通製品情報を読み出す信号は、電源回路Q5により電力となるとともに、復調回路Q6により復調化され、制御回路Q7によって第1のメモリ部の非共通製品情報を読み出される。

【0215】読み出された非共通製品情報の信号は変調 回路Q9を通してアンテナQ4から電波信号として送信 され、リーダライタQ3で非共通製品情報を受信する。 また、第5の実施の形態において、例えば第1の工程で メモリの容量が不足したときは、第1のメモリ部のメモ リ容量の範囲で、第3、第4の実施の形態で説明したよ うに、自動で製品情報を消去したり、使用者にどの製品情報を 情報を削除するかを選択させて、一番不要な製品情報を 使用者の判断により削除するものである。

【0216】このように第5の実施の形態では、メモリが工程数の数だけ分けられているので、1 Cタグには、各工程の製品情報が記憶されているものの、各工程内でセキュリティを図ることができる。以上、第2~第5の実施の形態で用いられた I Cタグは、搬送周波数として860~915 MHzのUHF帯、2.4~2.5 GHzの準マイクロ波帯を用い、電磁結合を用いた磁気方式ではなく、電波方式を用いて通信を行っている。

【0217】磁気方式の周波数は、125kHzや1 3.5MHzが知られており、電波方式よりも、周波数

が高くない。これにより、電波方式は、磁気方式よりも 高周波であるのでアンテナを小さくできるのでタグ寸法 を小型化にできるとともに、低コストにもできる。ま た、通信距離に関しては、磁気方式は、数十cmだが、 電波方式では、数mにもなる。

【0218】また、通信問題に関しては、磁気方式は、数kbpsだが、電波方式では、数+kbpsと高速化することができる。また、磁気方式は、コイルなどの電磁結合によるものなので、磁気方式の情報記憶媒体が複数個重なっていると、重なっているものは通信遮断されることもあり、その重ね読みはICカードでは数枚程度であるが、電波方式は、一度に数+枚の重ね読みが可能で、その電波は、段ボール等の紙、ブラスチック、陶器、衣服などの繊維などの、永あるいは金属以外のものをほとんど根失無く透過することができる。

【0219】これにより、一度に同じあるいは異なる種類の製品の製品情報を読み出すこともでき、まだ、一度に同じ種類の製品に同じ製品情報を書き込むこともできるので、リーダライタの使用者は、ICタグへの製品情報の書き込みまたは読み出しを容易に行うことができる。例えば、周波数を915/868MHzでタグ寸法を5mm×100mm×0.5mmとしたICタグの場合は、読み出し距離が約3m、書き込み距離が約2m、読み出し速度は約10m秒/バイト、書き込み速度は約20m秒/バイトとなる。

【0220】また、周波数を2.45GH2でタグ寸法を5mm×30mm×0.5mmとしたICタグの場合は、読み出し距離が約1.5m、書き込み距離が約1m、読み出し速度は約10m秒/パイト、書き込み速度は約20m秒/パイトとなる。本発則によれば、製品にICタグを取り付けることにより、製品の対歴情報をそのICタグに記録させることで、各ライフサイクル工程において、次のような効果がある。

【0.2.2.1】生産工程においては、生産台数の管理を行うことができ、生産調整を容易に行うことができる。また、製品あるいは部品を回収して製品情報を解析することにより、開発、設計にフィードバックすることができ、製品あるいは部品の性能の向上を図ることができる。また、物流工程においては、在庫管理が容易になり作成を減らすことができる。また、種々の製品が混成されても、一度に種々の製品をリーダライタにより容易に管理できるので、効率的な輸送が期待できるとともに、誤った配送も減らすことができる。

【0222】また、販売工程においては、万引き防止、 売れ筋商品の把握、容易な在庫管理等の効果が期待でき る。また、使用工程においては、点検サービスや修理な どを信頼性をもって実施することができる。また、回収 工程においては、製品あるいは部品の再利用の評価をす ることができるので、行効にリサイクルが行える。

) 【0223】さらに、嬰品の履歴情報が残っているので

消費者保護法 (Pし法)の対策にもなる。尚、本発明は、本実施の形態に示す方法であるとしてもよい。また、これらの方法をコンピュータにより実現するコンピュータプログラムであるとしてもよいし、前記コンピュータプログラムからなるデジタル信号であるとしてもよい。

【図224】また、本発明は、前記コンピュータプログラム又は前記デジタル信号をコンピュータ読み取り可能成を示な記録媒体、例えば、プロッピー(登録信標)ディスク、ハードディスク、CD一ROM、MO、DVD、D 10 ある。VDーROM、DVDーRAM、半導体メモリなど、に記録したものとしてもよい。また、これらの記録媒体に記録されている前記コンピュータプログラム又は前記デジタル信号であるとしてもよい。

【0225】また、本発明は、前記コンピュータプログラム又は前記デジタルに持を、電気通信回線、無線又は有線通信回線、インターネットを代表とするネットワーク等を経由して伝送するものとしてもよい。更に、本発明は、上記に示す実施の形態、複数の変形例、又は上記実施の形態及び複数の変形例の一部を組み合わせるとし 20 てもよい。

【区面の簡単な説明】

【図1】生産1、物流2、販売3、サービス4、回収リサイクル5の名ステージを経て流通し、その一生を終える、製品の生産から廃棄・回収に至るまでの製品のライフサイクル6を示す。

【図2】テレビ受像機の前面枠部分に、無線1 C タグが 貼り付られ、無線1 C タグの上面に、ロゴマークが貼り 付けられている状態を示す。

【図3】無線ICタグが貼り付けられたラベルが衣服の 30 襟裏側部に縫い付けられている状態を示す。

【図4】ライフサイクル管理システム10の構成を示す ブロック図である。

【図 5】 サプシステム 2 0 の構成を示すプロック図である。

【図6】生産管理サプシステム20aに含まれる第1組のリーダライタ30a及び管理装置40aが、生産工場内に設置されている状況を示す。

【図7】物流管理サプシステム20hに含まれる第3組のリーダライタ30d及び携帯電話内蔵型管理装置40dが、貨物トラックに搭載されている様子を示す。

【図8】物流管理サプシステム20hに含まれる第2組の携帯電話型リーダライタ30cの外観を示す。

【図 9】 阪売管理サプシステム20cに含まれる第1組 のリーダライタ30hの外覘を示す。

【図10】サービス管理サプシステム20 d に含まれる 第4組の携帯端末型リーダライタ30 e の外観を示す。

【図11】リーダライタ30の構成を示すブロック図である。

【図12】同期信号送信期間、識別コード収集期間及び 50

アクセス期間を示す。

【図13】命令生成部104が受け取る命令とこれらの命令に付随するオペランド等を示す。

【図14】命令解読部110が抽出する命令とオペランドとを示す。

【図15】無線1℃タグ80の外観を示す。

【図16】無線ICタグ80のICチップ部200の構成を示すプロック図である。

【図17】メモリ部216の構成を示すメモリマップである。

【図18】メモリ部216の構成を示すメモリマップである。メモリ部216の内容をステージ領域毎に示している。

【図19】電源部203に含まれる電源回路の一例を示す。

【図20】認証部210の構成を示すプロック図である。

【図21】管理装置40の構成及びホストコンピュータ60の構成を示すブロック図である。

) 【図22】 ホストコンピュータ60のデータベース61 に記憶されている情報の一例を示す。

【図23】リーダライタ30及び無線1Cタグ80の概 要動作を示すフローチャートである。

【図24】無線 I Cタグの識別コードの収集の動作を示すフローチャートである。

【図25】無線 I Cタグの流域アクセス認証と領域アクセスの動作を示すプローチャートである。

【図26】無線 I Cタグの適用分野と、タグ単価と、通信距離の関係を示す。

「 【図27】リーダライタ30と同様のリーダライタを内 献している家庭用電気洗濯機の外観図である。

【図28】拡張領域を含むメモリ部のメモリマップの一 例である。

【図29】リーダライタが1個の無線 L C タグのみに対して読み書きを行う場合の、ステージ領域の認証とステージ領域へのアクセスの動作を示すフローチャートである。

【図30】本発明のライフサイクル管理システムのライフサイクル工程を示す図である。

① 【図31】本発明の第2の実施の形態に係る非接触のI Cタグの特遣およびリーダライタを示すプロック図である。

【図32】本発明の第3の実施の形態に係る非接触の【 Cタグの構造およびリーダライタを示すプロック図である。

【図33】本発明の第4の実施の形態に係る非接触の1 Cタグの構造およびリーダライタを示すプロック図である。

【図34】本発明の第5の実施の形態に係る非接触の【 Cタグの構造およびリーダライタを示すプロック図であ

58

3(
ሪ ,
[符号の説明]
1 生産
2 物流
3
4 サービス
5 回収リサイクル
6 製品のライフサイクル
10 ライフサイクル管理システム
20 サブシステム
20a 生産管理サプシステム
20h 物流管理サブシステム
20c 販売管理サブシステム
20d. サービス管理サブシステム
20e 回収リサイクル管理サブシステム
30 インターネット
30a~30e リーグライク
40a~40d 管理提置
5.0 基地局
5.1 受信装置
52 ICカード
5.3 接続装置 6.0 ホストコンピュータ
60 ホストコンピュータ
6.1 データベース
70 LAN装置
80、80a、80b 無線10タク
81 テレビ受像機82の前面枠部分
8.2 テレビ受像機
83 ロゴマーク
9.3 700
90 农服
1 8 小湖東湖 1 8
101 大出力節
102 制御部
103 一時記憶部
104 命令生成部

※106 論別コード記憶部 107 就記憶部

108 暗号化部

109 ハッシュ郎

110 命令解読部

111 変復調部

112 アンテナ部

ICチップ部 200

201 アンテナ部

10 203 電源部

206 復調部

2.07 命令解認部

20.8 識別コード記憶器

209 制御部

210 認証部

211 乱数生成部

212 ハッシュ部

213 変調部

214 クロック生成部

20 215 人出力部

216 メモリ部

235 比較器

231 舞記憶部

2.3.2 乱数記憶部

233 暗号化部

234 生成乱数記憶部

235 比較器

301 非プロテクト部

302 プロテクト部

30 401 情報記憶部

402 制御部

403 LAN接続部

404 入出力部

601 創御部

602 LAN接続部

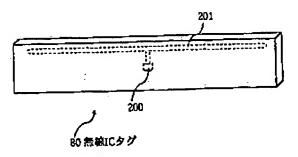
603 DB更新部

【図14】

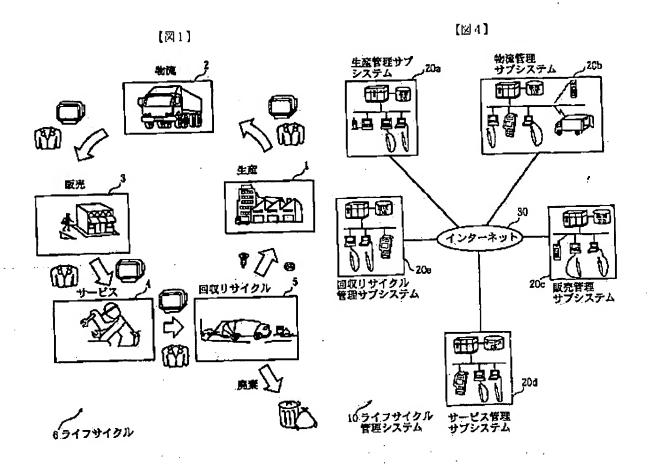
105 クロック生成部

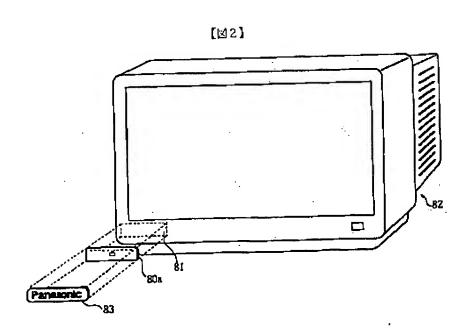
命令種別	オペランド等
以 別コード送信命令	乱数RO、識別コード
認証子送信命令	微別コード、認証子
説別コード一致命令	100円 ドード
アクセス応答命令	説別コード、アクセス応答情報
アクセス不許可命令	は別コード、理由コード

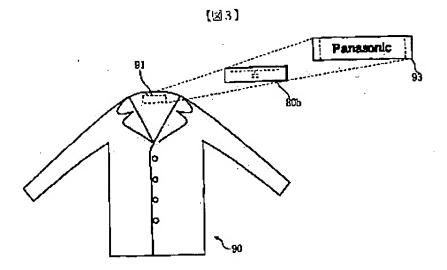
[図15]



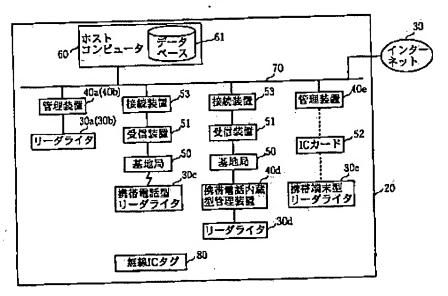
(,





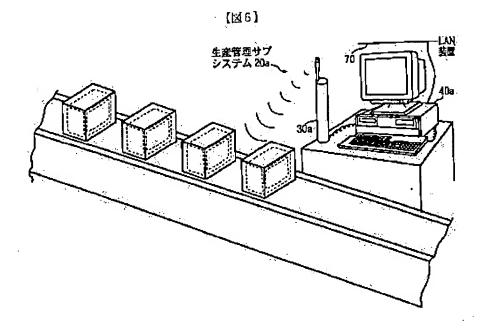


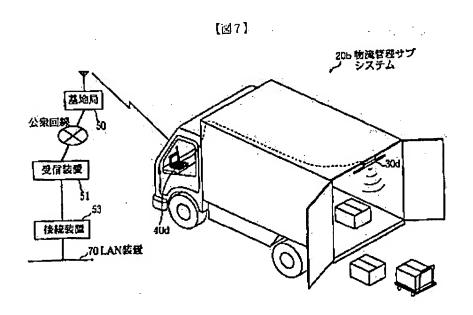
[図5]



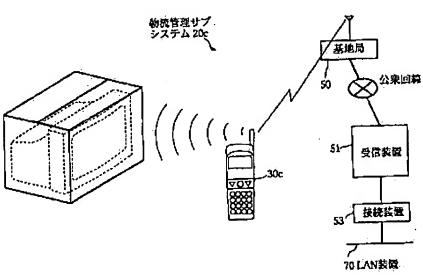
[図13]

命令種別	オペランド等
问期信号送信命令	何期信号
識別コード収集命令	
アクセス要求命令	既別コード
アクセス命令	
Read 命令	鎌別コード、物理アドレス、成み出しパイト数
Write 命 令	鎖別コード、物理アドレス、書込みパイト数、書込み内容
識別コード店客命令	識別コード
尼紅子店答命令	裁 別コード、認証子

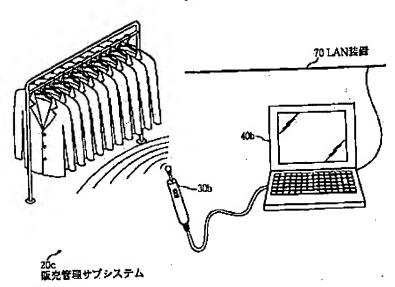




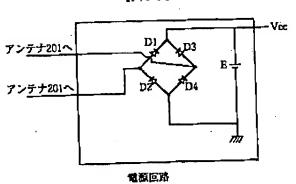


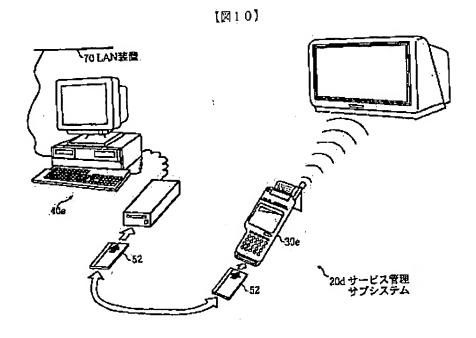


[图9]

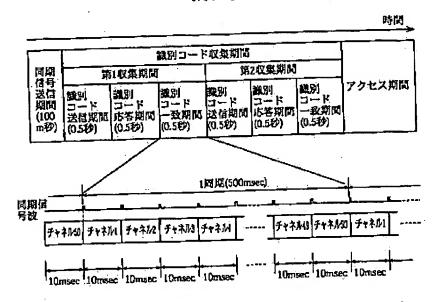


[19]

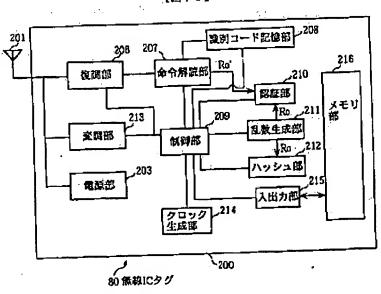


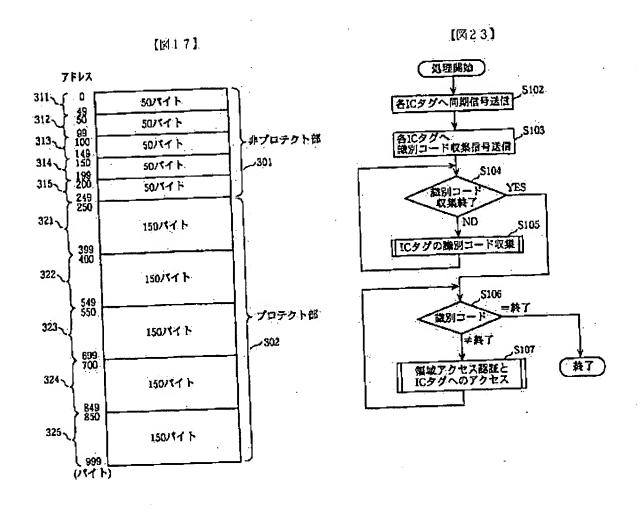


【図12】



[図16]

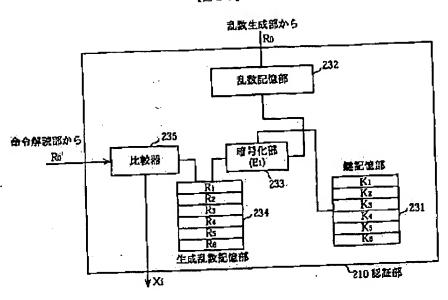




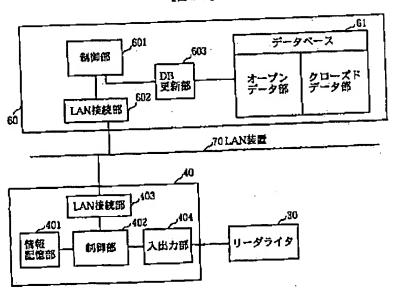
[图18]

	生産ステージ	動能ステージ 」 領域	放光ステージ 低域	サービス ステージ領域	回収リサイクルステージ領域	
		Y		洗濯方法		
非プロ「	マーカ名	運送業界名	保証期間	OTHE / IA		
孙略			保証器号			
ו במונד	品名	-} ∣				
1	品格	_				_
السروم					回収集者	□.
301	製金	入出降日	卸業者名。		同収日.	ライト
· ·			小克店名	1	15147 D.	トランス部
1	製造日	GLN() D-N I	איניניון ו	1	克莱莱者	1 777
l		ロケーション番号)	販売日		萨莱 日	زز
プロラクト	工場名		- A 7 1 1 1	修理者名		1)
部	· ·		1			1 1
			1	修理品	リュース記録:	11
302	}	Ì		修建部品	1	!
- 	1		1	D-124715.	 	1
1					1	>可変部
)		1	i .	l I
	1	Ì	!	i	1	
ļ.		·		1		11
			ì	1		
1			1	i		[]
- (<u> </u>	<u></u>		

[20]

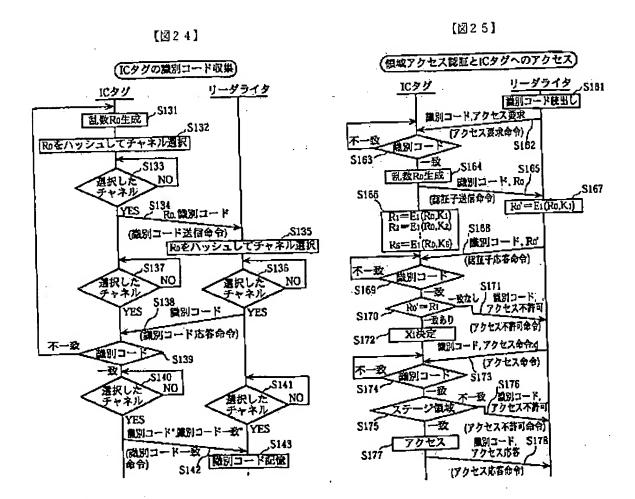


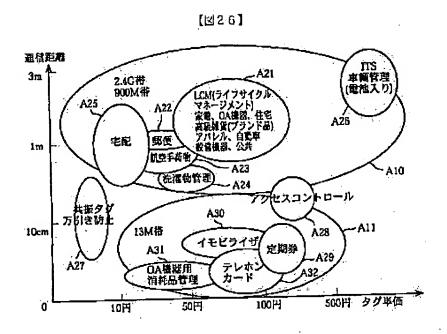
[図21]

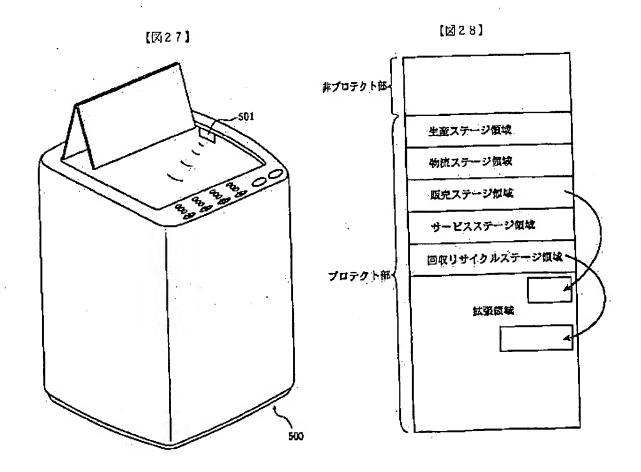


[网22]

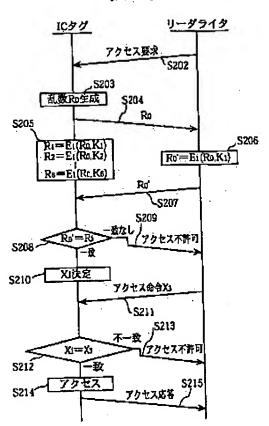
部品データ	生産データ部	物液データ部	版売データ部	サービスデータ部	国なりサイクルデータ
有為情報 追跡記録 POS情報 品質情報 T=7zA}情報	分解方法				リサイクル 活用信報
検査情報 追跡記録 POS情報 品質情報 ₹2.72 入 情報	部品データ] .			
校查情報 归卧此牌 103份书	有寡價報				
校查情報 归卧此牌 103份书					
販光先情報	検査情報	追跡起錄	POS情報	品質情報	マニフェスト情報
			販光先情報		



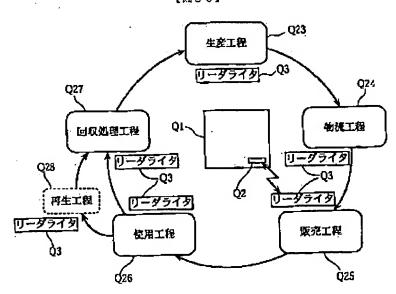




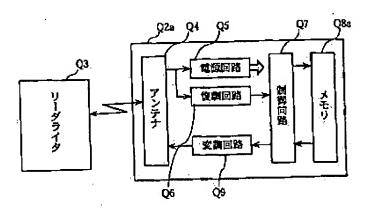
【図29】



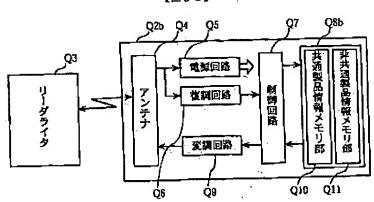
[図30]



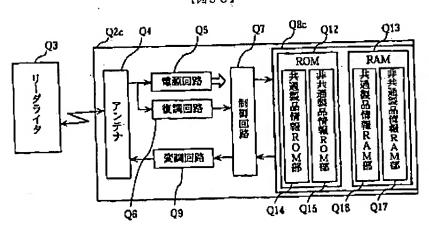
[図31]



[図32]

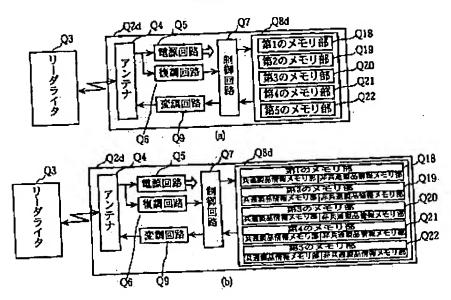


【図33】



[图34]

(43)



プロントページの続き

(51) Int.Cl.

識別記号

FI

7-71-1" (参考)

GOGK 19/07 19/00 G 0 6 K 19/00

Н Ò

F ターム(参考) 20005 MAOL MBOL MBOG MB10 KAO8 SAO2 SA22 SA25 TA22

58035 AA13 BROS CA23 CA38

58058 CA17 KA35 YA20

【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第6部門第3区分 【発行日】平成15年5月23日(2003.5.23)

【公開卷号】特開2001-307055(P2001-307055A)

【公開口】平成13年11月2日(2001.11.2)

【年通号数】公閒特許公報13-3071

【出願益号】特願2000-388796 (P2000-388796)

【国際特許分類第7版】

GO6K 19/073

521 B42B 15/10

CORK 17/07

19/07 19/00 $\{F,\Gamma\}$ GU6K 19/00 521 B42D 15/10 COSK 17/00 1 19/00

【手続補正告】

【提出日】平成15年2月7日(2003.2.7)

【字結補正】】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

[输正内容]

【特許請求の範囲】

【請求項1】 不揮発性メモリを有し、電波を用いて非 接触に読み書き可能な情報記憶媒体であって、

複数の記憶領域を有する記憶手段と、

各記憶領域を識別する領域識別子を格納している格納手 段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記格納手段に格納され ている領域識別子のいずれかと一致するか否かを判断す る判断手段と、

一致すると判断される場合に、前紀アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別される記憶領域へのアクセスを行う入出力手 段とを備えることを特徴とする情報記憶媒体。

【請求項2】 生産から廃棄に至るまでのライフサイク ルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不 揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可 能な非接触!Cタグであって、

前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステ ―ジ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数型のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステ ―ジ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 憶されているステージ議則子のいずれかと - 致するか否 かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力手段とを備えることを特徴とする非接触【Cタ グ。

【請求項3】 前記秘密受信手段は、

第1記証子を生成し、生成した第1記証子を前記アクセ ス装置へ出力する認証子出力手段と、

前記アクセス識別子を暗号化鍵として用いて、出力した 前記第1認証子に暗号アルゴリズムが語されて生成され た第2認証子を前記アクセス装置から取得する取得手段 ٤,

前記複数のステージ識別子を培得化鍵として用いて、生 成した前記第 1 認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗 **号アルゴリズムを施して、複数の第3認証子を生成する** 暗弓手段とを含み、

前記判断手段は、取得した第2認証子が生成した複数の 第3認証子のうちのいずれか1個と一致するか否かを判 断し、一致する場合に、受信した前記アクセス識別子が 前記識別子記憶手段に格納されているステージ識別子の いずれかと一致すると判断し、

前記入出力手段は、前記アクセス識別子により識別され るステージ記憶領域として、前記第2認証子に一致する 第3認証子を生成する際に暗号化鍵として用いられたス テージ識別子により識別されるステージ記憶領域へのア クセスを行うことを特徴とする請求項2記載の非接触 I じタグ。

【請求項4】 人院から退院に至るまでの病院の放益サ イケルにおける複数のステージを経由する入院思者に付 され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読 み書き可能な非接触ICタグであって、

前記療益サイクルを構成するステージ数と同数のステー ジ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステ ジ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗りを用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 憶されているステージ波別子のいずれかと一致するか否 かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入山力手段とを備えるごとを特徴とする非接触ICタ グ。

【請求項5】 生産から廃棄に至るまでのライフサイク ルにおける複数のステージを流通する高級プランド品に 付され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に 読み書き可能な非接触1Cタグであって、

前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステ 一ジ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステ ージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 憶されているステージは別子のいずれかと一致するか否 かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子

により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入山力手段とを備えることを特徴とする非接触 I Cタ **が。**

【請求項6】 不揮発性メモリにより構成され秘密の識 別子によりそれぞれ識別される複数例の記憶領域を有 し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記憶媒体 に対して情報を送受信するアクセス装置であって、 アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段と、 前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記情報記憶 媒体に対して送信する秘密送信手段と、

前記権報記憶媒体により、秘密に送信した前記アクセス 識別子が前記情報記憶媒体が有する複数間の記憶領域う ちの1個の記憶領域を正しく識別すると判断される場合 に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信手 段とを備えることを特徴とするアクセス装置。

【請求項子】 生産から廃棄に至るまでのライフサイク ルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不 揮発性メモリにより構成され秘密の識別子によりそれぞ れ識別されライフサイケルを構成するステージ数と同数 のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非接触に読み 書き可能な非接触 I C タグに対して情報を送受信するア クセス装置であって、

アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段と、 前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触「 Cタグに対して送信する秘密送信手段と、

前記非接触10タグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が前記非接触ICタグが有する複数値のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信手段とを備えることを特徴とするア クセス装置。

【語求項8】 前記非接触 I C タグは、前記複数例のス テージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記 憶しており、

前記秘密送信手段は、

前記非接触 I C タグから第1認証子を受信する認証子受 信手段と、

前記アクセス識別子を暗号鍵として用いて、受信した前 記第1認証子に暗号アルゴリズムを施して第2認証子を 生成し、生成した第2認証子を前記非接触【Cタグへ出 力する認証子出力手段とを備え、

前記アクセス情報送信手段は、前記非接触 I C タグによ り、前記複数のステージ識別子を暗号化鍵として用い て、前記第1認証子に前記略号アルゴリズムと同じ略号 アルゴリズムを施して、複数の第3認証子が生成され、 出力された前記第2認証子が生成した複数の第3認証子 のうちのいずれか1個と一致するか否か判断され、一致 する場合に、前記アクセス識別子が前記複数階のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断されるときに、さらにアクセス情報を送信す

ることを特徴とする請求項工記載のアクセス裝置。

【請求項9】 生産から廃棄に至るまでのライフサイク ルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不 揮発性メモリにより構成され秘密のステージ識別子によ りそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステージ 数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非接 触に読み書き可能な非接触しCタグに対して情報を送受 信するアクセス装置であって、アクセス識別子を受け付 ける識別了受付手段と、

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触! Cタグに対して送信する秘密送信手段と、

前記非接触ICタグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が高記非接触ICタグが有する複数個のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信手段とを備えることを特徴とするア クセス装置。

【請求項10】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き 可能であり、前記ライフサイクルを構成するステージ数 と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と前記複数 個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別 子を記憶している識別子記憶手段とを備える非接触IC タグにより用いられる入出力方法であって、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を

秘密に受信する秘密受信ステップと、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 憶されているステージ減別子のいずれかと一致するか否 かを判断する判断ステップと、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信ステップと、 受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力ステップとを含むことを特徴とする入川力方法。 【請求項上1】 生涯から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不抑発性メモリにより構成され秘密のステージ識別子に よりそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステー ジ数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非 接触に読み書き可能な非接触ICタグに対して情報を送 受信し、アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段 を備えるアクセス装置により用いられるアクセス方法で

前記アクセス識別子を陥号を用いて秘密に前記非接触「 Cタグに対して送信する秘密送信ステップと、 前記非接触【Cタグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が前記非接触LCタグが有する複数個のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信ステップとを含むことを特徴とする

アクセス方法。